(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平9-97241

(43)公開日 平成9年(1997)4月8日

(51) Int.Cl. ⁶	識別記号	庁内整理番号	ΡI			技術表示箇所
G06F 15/18			G06F 1	15/16	420C	
					E	
1/26				1/00	334H	

審査請求 未請求 請求項の数10 〇L (全 34 頁)

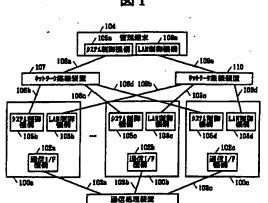
		香堂開水	米間水 間水坝の数10 OL (全 34 貝)			
(21)出職番号	特顧平7-251427	(71)出題人	000005108 株式会社日立製作所			
(22)出顧日	平成7年(1995)9月28日	東京都千代田区神田駿河台四丁目6番地				
		(72)発明者	松下 祐之			
			神奈川県海老名市下今泉810番地 株式会			
			社日立製作所オフィスシステム事業部内			
		(72)発明者	宇賀神 教			
	•		神奈川県海老名市下今泉810番地 株式会			
	•		社日立製作所オフィスシステム事業部内			
		(74)代理人	弁理士 秋田 収書			
		·				

(54) 【発明の名称】 並列計算機システムの管理装置

(57)【要約】

【課題】 並列計算機システムを構成する複数のノード の運用管理を管理端末装置で一括して行う。

【解決手段】 複数のノードに、各ノードの主電源により動作し並列処理を実行するメインプロセッサと、各ノードの補助電源により動作し前記メインプロセッサを管理するシステム制御コマンドを実行するサブプロセッサと、前記補助電源により動作し管理端末装置との通信を行うシステム制御機構とを備え、管理端末装置に、前記複数のノードの複数のシステム制御機構と通信を行うシステム制御機構を備え、前記複数のノードの複数のシステム制御機構と前記管理端末装置のシステム制御機構とを接続して成り、前記メインプロセッサを管理するシステム制御コマンドを前記管理端末装置から前記サブプロセッサに送信するシステム制御インタフェースを備えるものである。



101

図1

【特許請求の範囲】

【請求項1】 複数の計算機であるノードを接続した並 列計算機システムを管理する管理端末装置を備えた並列 計算機システムの管理装置において、

前記複数のノードは、当該ノードの主電源により動作し 並列処理を実行するメインプロセッサと、当該ノードの 補助電源により動作し前記メインプロセッサを管理する システム制御コマンドを実行するサブプロセッサと、前 記補助電源により動作し前記管理端末装置との通信を行 うシステム制御機構とを備え、

前記管理端末装置は、前記複数のノードの複数のシステ ム制御機構と通信を行うシステム制御機構を備え、

前記複数のノードの複数のシステム制御機構と前配管理 端末装置のシステム制御機構とを接続して成り、前記複 数のノードの複数のメインプロセッサを管理するシステ ム制御コマンドを前記管理端末装置から前記複数のノー ドの複数のサブプロセッサに送信するシステム制御イン タフェースを備えることを特徴とする並列計算機システ ムの管理装置。

【請求項2】 前記複数のノードのサブプロセッサは、 当該ノードの主電源を投入または切断する機能を備え、 前記管理端末装置は、前記複数のノードのサブプロセッ サに、一括または個別に主電源を投入または切断するシ ステム制御コマンドを送信する手段を備えることを特徴 とする請求項1に記載された並列計算機システムの管理 装置。

【請求項3】 前記管理端末装置は、前記複数のノード の主電源を個別に投入するシステム制御コマンドを、予 め設定された時間間隔で前記複数のノードのサブプロセ ッサに個別に送信する手段を備えることを特徴とする請 30 求項2に記載された並列計算機システムの管理装置。

【請求項4】 前記管理端末装置は、前記複数のノード 【発明の詳細な説明】 の特定のノードのサブプロセッサに特定のシステム制御 コマンドを送信し、予め設定された時間内に前記特定の システム制御コマンドに対する正常な応答が受信されな い場合に、前記特定のノードに異常が発生しているとみ なす手段を備えることを特徴とする請求項1に記載され た並列計算機システムの管理装置。

【讃求項5】 前記複数のノードのシステム制御機構 は、当該ノードのメインプロセッサまたはサブプロセッ 40 サが動作時に出力するメッセージであるノードメッセー ジを蓄積する手段を備え、前記管理端末装置は、当該ノ ードのシステム制御機構に蓄積されたノードメッセージ を読み取る手段を備えることを特徴とする請求項1に記 載された並列計算機システムの管理装置。

【請求項6】 前記複数のノードのサブプロセッサは、 当該ノードのメインメモリまたはレジスタの内容を参照 及び更新する手段を備え、前記管理端末装置は、前記複 数のノードのサブプロセッサに、当該ノードのメインメ モリまたはレジスタの内容を参照または更新するシステ 50 ム制御コマンドを送信する手段を備えることを特徴とす る請求項1に記載された並列計算機システムの管理装 置.

【請求項7】 前記複数のノードのサブプロセッサは 当該ノードのメインプロセッサをリセットする手段を備 え、前記管理端末装置は、当該ノードのサブプロセッサ に、当該ノードのメインプロセッサをリセットするシス テム制御コマンドを送信する手段を備えることを特徴と する請求項1に記載された並列計算機システムの管理装 10 置。

【請求項8】 前記複数のノードのサブプロセッサは、 当該ノードのメインメモリの内容を参照及び更新する手 段と、当該ノードのメインプロセッサをリセットする手 段とを備え、前記管理端末装置は、当該ノードのメイン プロセッサが格納しているメインメモリ中のブートスト ラップデバイス名を参照及び更新するシステム制御コマ ンドと、当該ノードのメインプロセッサをリセットする システム制御コマンドとを送信する手段を備えることを 特徴とする請求項1に記載された並列計算機システムの 管理装置。

【請求項9】 前記管理端末装置を複数備え、前記複数 の管理端末装置のうちの一部の管理端末装置の機能を制 限する手段を備えることを特徴とする請求項1に記載さ れた並列計算機システムの管理装置。

【請求項10】 前記管理端末装置は、補助電源で動作 し、特定の信号を入力すると前記管理端末装置の主電源 を投入する電源投入論理と、前記電源投入論理により主 電源が投入されたときに、前記複数のノードのサブプロ セッサに、一括または個別に主電源を投入するシステム 制御コマンドを送信する手段を備えることを特徴とする 請求項1に記載された並列計算機システムの管理装置。

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、並列計算機システ ムの管理装置に関し、特に、並列計算機システムを構成 する複数のノードのメインプロセッサが動作していない 場合であっても前記複数のノードの保守及び管理を行う 並列計算機システムの管理装置に適用して有効な技術に 関するものである。

[0002]

【従来の技術】従来、複数の計算機で構成される計算機 システムの運用管理方法及びその実施装置について、い くつかのものが提案されている。

【0003】複数のUNIXマシンのコンソールを1台 にまとめたときに発生する運用と監視の負荷増大を防止 する複数のUNIXマシンの集中運用および監視コンソ ールディスプレイについては、特開平6-214763 **号公報に記載されている。**

【0004】その概要は、複数のUNIXマシンを集中 運用及び管理するサーバーであるセンター・コンソール

に、運用目的別にコマンドの宛先を格納した宛先テーブ ルを作成しておき、前配宛先テーブルに従ってコマンド を実行するものである。

【0005】複数の計算機から構成される複合計算機シ ステムにおいて、単一のシステムコンソールにより接続 する計算機を切り換えて保守及び操作を行った場合の誤 操作を防止する複合計算機システムにおけるコンソール 切替制御方式については、特開平5-120247号公 報に記載されている。

【0006】その概要は、複数の計算機内のサービスプ 10 ロセッサ同士を切替装置に接続し、前記切替装置にシス テムコンソールを接続し、前記システムコンソールから は、計算機を識別する識別子を用いて、メッセージ出力 対象の計算機を順次切り替えていくことにより、複数の 計算機で1台のシステムコンソールを共有する方式であ り、システムコンソールにより保守及び操作を行う際 に、操作を行おうとしている計算機の識別子と、システ ムコンソールに接続されている計算機の識別子を比較 し、識別子が一致する場合に操作を実行するものであ る。

【0007】分散処理システムを構成する各計算機から のメッセージを集中管理するメッセージ集中管理方式に ついては、特開平5-20281号公報に記載されてい る。

【0008】その概要は、ネットワークにて接続された 複数の計算機内で集中管理ノードを決定し、その集中管 理ノードが監視対象ノードの発行する稼働状況メッセー ジを集中管理する方式である。

[0009]

【発明が解決しようとする課題】本発明者は、前配従来 30 技術を検討した結果、以下の問題点を見い出した。

る計算機システムの管理装置では、管理対象の計算機上 で動作しているネットワークソフトウェアの機能を使用 してた為、管理対象の計算機が動作していない場合やオ ペレーティングシステムが動作していない場合及びネッ トワークソフトウェアが動作していない場合には、運用 管理を行えないという問題があった。

【0011】前配従来の複数のUNIXマシンの集中運 用および監視コンソールディスプレイを使用する方法で 40 は、管理対象となる計算機は、オペレーティングシステ ムのUNIXが動作していることが前提となる為、オペ レーティングシステムが動作していない場合には、コン ソールディスプレイから集中運用および監視ができない という問題があった。

【0012】前配従来の複合計算機システムにおけるコ ンソール切替制御方式では、システムコンソールと各々 のサービスプロセッサとの間に切替装置が存在している 為、切替装置なる特別なハードウェアが必要となるとい う問題があった。

【0013】前記従来のメッセージ集中管理方式では、 複数の計算機から集中管理ノードにメッセージが送られ てくる為、前配集中管理ノードがシステムダウンとなっ たときには、メッセージの集中管理が行えないという間 題と、前記メッセージは、ノードが接続されるネットワ ーク経由で送信されてくる為、各ノードのオペレーティ ングシステム及びネットワークが起動されていない場 合、集中管理ノードから各ノードの状態を管理すること が出来ないという問題があった。

【0014】本発明の目的は、並列処理を実行するメイ ンプロセッサの動作並びに前記メインプロセッサのオペ レーティングシステム及びネットワークソフトウェアの 動作とは無関係に、並列計算機システムを構成する複数 のノードの運用管理を管理端末装置で一括して行うこと が可能な技術を提供することにある。

【0015】本発明の他の目的は、並列計算機システム を構成する複数のノードの電源の投入または切断を管理 端末装置で一括または個別に行うことが可能な技術を提 供することにある。

【0016】本発明の他の目的は、並列計算機システム 20 に電力を供給する電源設備の突入電流を低く抑えること が可能な技術を提供することにある。

【0017】本発明の他の目的は、並列計算機システム を構成する複数のノードが正常に動作中であるかを管理 端末装置で監視することが可能な技術を提供することに ある。

【0018】本発明の他の目的は、並列計算機システム を構成する複数のノードのメインプロセッサがノードメ ッセージを出力した後にその動作を停止した場合であっ ても、前記ノードメッセージを管理端末装置で一括して 管理することが可能な技術を提供することにある。

を構成する複数のノードの障害発生時のメインメモリ及 びレジスタの内容を管理端末装置で一括して管理するこ とが可能な技術を提供することにある。

【0020】本発明の他の目的は、並列計算機システム を構成する複数のノードのメインプロセッサのリセット を管理端末装置から一括して行うことが可能な技術を提 供することにある。

【0021】本発明の他の目的は、並列計算機システム を構成する複数のノードの特定のブートストラップデバ イスに障害が発生した場合に、管理端末装置からの指示 により、ブートストラップデバイスを変更して前記複数 のノードのメインプロセッサのシステム立ち上げ処理を 行うことが可能な技術を提供することにある。

【0022】本発明の他の目的は、並列計算機システム を複数の管理端末装置で管理した場合に、前記複数の管 理端末装置の動作の競合を防止することが可能な技術を 提供することにある。

【0023】本発明の他の目的は、並列計算機システム

の運用管理を遠隔地から行うことが可能な技術を提供することにある。

【0024】本発明の前配並びにその他の目的と新規な 特徴は、本明細書の記述及び添付図面によって明らかに なるであろう。

[0025]

【課題を解決するための手段】本願において開示される 発明のうち、代表的なものの概要を簡単に説明すれば、 下記のとおりである。

【0026】(1)複数の計算機であるノードを接続し 10 た並列計算機システムを管理する管理端末装置を備えた 並列計算機システムの管理装置において、前記複数のノ ードは、各ノードの主電源により動作し並列処理を実行 するメインプロセッサと、各ノードの補助電源により動 作し前記メインプロセッサを管理するシステム制御コマ ンドを実行するサブプロセッサと、前記補助電源により 動作し前記管理端末装置との通信を行うシステム制御機 構とを備え、前記管理端末装置は、前記複数のノードの 複数のシステム制御機構と通信を行うシステム制御機構 を備え、前記複数のノードの複数のシステム制御機構と 20 前記管理端末装置のシステム制御機構とを接続して成 り、前記複数のノードの複数のメインプロセッサを管理 するシステム制御コマンドを前記管理端末装置から前記 複数のノードの複数のサブプロセッサに送信するシステ ム制御インタフェースを備えるものである。

【0027】前記(1)の並列計算機システムの管理装置では、管理端末装置から発行されたシステム制御コマンドは、システム制御インタフェースを構成する前記管理端末装置及び前記複数のノードのシステム制御機構を介し、前記複数のノードのサブプロセッサに送られ、前30記サブプロセッサに送られたシステム制御コマンドを、前記サブプロセッサで実行することにより、前記メインプロセッサの運用管理を行う。

【0028】従来の並列計算機システムの管理装置では、前記並列計算機システムの通常業務である並列処理を実行するメインプロセッサで動作している汎用のオペレーティングシステムや、そのオペレーティングシステムの管理下で動作するネットワークソフトウェアを使用して、並列計算機システムを構成する複数のノードの運用管理を行っている。

【0029】この為、前配従来の並列計算機システムの管理装置を使用する場合には、管理対象である並列計算機システムを構成する複数のノードのメインプロセッサが正常に動作し、前配の汎用のオペレーティングシステムやネットワークソフトウェアが実行中であることが前提条件となり、前配管理対象の複数のノードのメインプロセッサが動作していない場合や前配の汎用のオペレーティングシステムやネットワークソフトウェアが動作していない場合、例えば、並列計算機システムの電源が投入されていない運用開始前の状態、または、オペレーテ 50

イングシステムやネットワークの構成を変更し、正常に動作するかどうか確かめようとしている状態、或いは、障害の発生により動作しなくなった特定のノードの状況を調査する場合などでは、前配従来の並列計算機システムの管理装置を使用することができなかった。

【0030】そこで、前記(1)の並列計算機システムの管理装置では、メインプロセッサの動作状況とは無関係に動作可能なサブプロセッサとシステム制御機構を、前記(1)の並列計算機システムを構成する全てのノードに備え、各々のノードのシステム制御機構をネットワーク集線装置等の装置を介し、管理端末装置のシステム制御機構に接続している。

【0031】前記複数のノードの各ノードに備えられた サブプロセッサ及びシステム制御機構は、メインプロセ ッサが使用する主電源とは別の補助電源により動作し、 また、前記システム制御機構は、メインプロセッサで動 作するネットワークソフトウェア及びそのネットワーク ソフトウェアが使用する通信ケーブルとは別のネットワ ークソフトウェア及び通信ケーブルを使用して管理端末 装置と通信を行う。

【0032】従って、メインプロセッサが動作していなくても、補助電源によりサブプロセッサ及びシステム制 御機構が動作していれば、メインプロセッサの制御を前 記管理端末装置から行うことが可能である。

【0033】以上の様に、前配並列計算機システムの管理装置によれば、各ノードの補助電源で動作し、前記メインプロセッサが使用するネットワークソフトウェア及び通信ケーブルとは別のネットワークソフトウェア及び通信ケーブルを使用して管理端末装置と通信を行うシステム制御機構に、前記管理端末装置からシステム制御コマンドを送信し、前記システム制御コマンドを前記補助電源で動作するサブプロセッサで実行することより複数のノードのメインプロセッサの制御を行うので、並列処理を実行するメインプロセッサの制御を行うので、並列処理を実行するメインプロセッサの動作並びに前記メインプロセッサのオペレーティングシステム及びネットワークソフトウェアの動作とは無関係に、並列計算機システムを構成する複数のノードの運用管理を管理端末装置で一括して行うことが可能である。

【0034】(2)前配(1)の並列計算機システムの管理装置において、前配複数のノードのサブプロセッサは、当該ノードの主電源を投入または切断する機能を備え、前配管理端末装置は、前配複数のノードのサブプロセッサに、一括または個別に主電源を投入または切断するシステム制御コマンドを送信する手段を備えるものである。

【0035】前配(2)の並列計算機システムの管理装置では、前記メインプロセッサは主電源により動作するので、前記サブプロセッサにより前記主電源の投入または切断を行うことにより、前記メインプロセッサへの電源の投入を制御することができる。

【0036】また、前配管理端末装置は、前配主電源を 投入または切断するシステム制御コマンドを、送信先を 全てのノードまたは特定のノードに指定したパケットと して、前記システム制御インタフェースを介して、前記 複数のノードに一括または個別に送信する。

【0037】前記(2)の並列計算機システムの管理装 置では、前記複数のノードのサブプロセッサ及びシステ ム制御機構は、補助電源により動作しているので、メイ ンプロセッサに主電源が投入されていない場合でも、動 作可能である。

【0038】以上の様に、前配並列計算機システムの管 理装置によれば、管理端末装置からの指示により複数の ノードの主電源の投入または切断を行うので、並列計算 機システムを構成する複数のノードの電源の投入または 切断を管理端末装置で一括または個別に行うことが可能 である。

【0039】(3)前記(2)の並列計算機システムの 管理装置において、前記管理端末装置は、前記複数のノ ードの主電源を個別に投入するシステム制御コマンド を、予め設定された時間間隔で、前記複数のノードのサ 20 ププロセッサに個別に送信する手段を備えるものであ る。

【0040】前配並列計算機システムを構成する複数の ノードの主電源を一斉に投入すると、前記主電源に電力 を供給する電源設備に過大な突入電流が流れ、前記電源 設備に負担をかけるので、前記(3)の並列計算機シス テムの管理装置では、前配複数のノードの主電源の投入 時刻を、各ノードごとにずらし、前記電源設備の突入電 源を低く抑える様にする。

【0041】これは、前配管理端末装置から予め設定さ 30 れた時間間隔で、前記主電源を投入するシステム制御コ マンドを、送信先を特定のノードに指定したパケットと。 して前記システム制御インタフェースを介して送ること により行われる。

【0042】以上の様に、前記並列計算機システムの管 理装置によれば、前配複数のノードへの主電源の投入指 示を、予め設定された特定の時間間隔で行うので、並列 計算機システムに電力を供給する電源設備の突入電流を 低く抑えることが可能である。

【0043】(4)前記(1)の並列計算機システムの 40 管理装置において、前配管理端末装置は、前配複数のノ ードの特定のノードのサブプロセッサに特定のシステム 制御コマンドを送信し、予め設定された時間内に前記特 定のシステム制御コマンドに対する正常な応答が受信さ れない場合に、前配特定のノードに異常が発生している とみなす手段を備えるものである。

【0044】前配(4)の並列計算機システムの管理装 置では、前記特定のシステム制御コマンドを、前記管理 端末装置から前配システム制御インタフェースを介して 前記サブプロセッサに送信し、前記の送信された特定の 50

システム制御コマンドを前記サブプロセッサで実行した 場合に、前記メインプロセッサの異常により前記特定の システム制御コマンドの実行結果が得られない場合があ

【0045】前配の様な場合に、前配(4)の並列計算 機システムの管理装置の管理端末装置は、予め設定され た時間の間、前配特定のシステム制御コマンドに対する 応答を待ち、前配の予め設定された時間内に前配特定の システム制御コマンドが正常に実行されたことを示す応 10 答が受信されない場合に、前記特定のノードに異常が発 生しているとみなす。

【0046】以上の様に、前記並列計算機システムの管 理装置によれば、管理端末装置からの特定のシステム制 御コマンドに対する正常なレスポンスが一定時間中に受 信されるかどうかを調べるので、並列計算機システムを 構成する複数のノードが正常に動作中であるかを管理端 末装置で監視することが可能である。

【0047】(5)前記(1)の並列計算機システムの 管理装置において、前記複数のノードのシステム制御機 構は、当該ノードのメインプロセッサまたはサブプロセ ッサが動作時に出力するメッセージであるノードメッセ ージを蓄積する手段を備え、前配管理端末装置は、当該 ノードのシステム制御機構に蓄積されたノードメッセー ジを読み取る手段を備えるものである。

【0048】前記並列計算機システムを構成する複数の ノードのメインプロセッサは、各処理の段階で種々のノ ードメッセージを出力する。

【0049】例えば、前記並列計算機システムを構成す る複数のノードのメインプロセッサは、システム立ち上 げ処理中にファイルシステム上に矛盾を発見すると、特 定のノードメッセージを出力し、そのファイルシステム -の修復を開始する。前配メインプロセッサがファイルシ ステムの修復に失敗すると、前記ファイルシステムの修 復に失敗したことを示すノードメッセージを出力し、前 記システム立ち上げ処理は異常終了する。

【0050】また、前配並列計算機システムを構成する 複数のノードのメインプロセッサは、システム立ち上げ 処理が正常終了した後、動作中に回復不能な障害を検出 すると、パニックメッセージと呼ばれる障害内容や障害 発生箇所等の内容を含んだノードメッセージを出力し、 前記回復不能な障害を検出したメインプロセッサは、通 常、前記パニックメッセージを特定のディスプレイ装置 に出力した直後に、システムダウンを起こして動作を停

【0051】前配の様な場合には、前記ノードメッセー ジの内容を検討し、システム立ち上げ処理の異常終了や システムダウンの原因を取り除く必要があるが、当該メ インプロセッサは既に動作を停止しているので、従来の 並列計算機システムの管理装置では、前記ノードメッセ ージを管理端末装置に送信して表示することはできなか

った。

【0052】そこで、前記(5)の並列計算機システム の管理装置では、当該ノードのメインプロセッサまたは サブプロセッサが動作時に出力するノードメッセージを 前記複数のノードのシステム制御機構に蓄積し、前記管 理端末装置が、当該ノードのシステム制御機構に蓄積さ れたノードメッセージを読み取ることによって、前記ノ ードメッセージを前記管理端末装置に表示し、前記ノー ドメッセージの内容を前記管理端末装置にて検討するこ とを可能にしている。

9

【0053】以上の様に、前配並列計算機システムの管 理装置によれば、特定のノードのメインプロセッサまた はサブプロセッサが動作時に出力するノードメッセージ を蓄積し、前記管理端末装置が前記の蓄積されたノード メッセージを読み取るので、並列計算機システムを構成 する複数のノードのメインプロセッサがノードメッセー ジを出力した後にその動作を停止した場合であっても、 前記ノードメッセージを管理端末装置で一括して管理す ることが可能である。

【0054】(6)前配(1)の並列計算機システムの 20 管理装置において、前記複数のノードのサブプロセッサ は、当該ノードのメインメモリまたはレジスタの内容を 参照及び更新する手段を備え、前記管理端末装置は、前 記複数のノードのサブプロセッサに、当該ノードのメイ ンメモリまたはレジスタの内容を参照または更新するシ ステム制御コマンドを送信する手段を備えるものであ

【0055】前記並列計算機システムを構成する複数の ノードのメインプロセッサに障害が発生したときに、当 該メインプロセッサに接続されたメインメモリやレジス 30 タの内容を参照して障害の原因を調べ、また、可能な場 _合には、前記メインメモリやレジスタの内容を変更して…… 前記障害により中断している処理を続行したい場合があ る。

【0056】前配の様な場合、発生した障害によっては メインプロセッサは正常に動作できないことがあるの で、前記管理端末装置からのシステム制御コマンドによ り、前記障害が発生したメインプロセッサを備えるノー ドのサブプロセッサが、前配メインメモリまたはレジス タの内容を参照または更新する。

[0057]以上の様に、前配並列計算機システムの管 理装置によれば、管理端末装置からの指示によりノード のメインメモリまたはレジスタの内容を参照または更新 するので、並列計算機システムを構成する複数のノード の障害発生時のメインメモリ及びレジスタの内容を管理 端末装置で一括して管理することが可能である。

[0058] (7) 前記(1) の並列計算機システムの 管理装置において、前記複数のノードのサブプロセッサ は、当該ノードのメインプロセッサをリセットする手段 を備え、前記管理端末装置は、当該ノードのサブプロセ 50 ートストラップデバイス名を他のブートストラップデバ

ッサに、当該ノードのメインプロセッサをリセットする システム制御コマンドを送信する手段を備えるものであ

10

【0059】前配並列計算機システムを構成する複数の ノードにおいて、オペレーティングシステムや他のソフ トウェアをバージョンアップしたり、また、障害の原因 を取り除く作業を行った後等、メインプロセッサをリセ ットする必要が生じる場合がある。

【0060】前記の様な場合に、前記(7)の並列計算 10 機システムの管理装置では、前記管理端末装置からのシ ステム制御コマンドにより、前記複数のノードのサブプ ロセッサは、当該ノードのメインプロセッサをリセット する。

【0061】以上の様に、前記並列計算機システムの管 理装置によれば、管理端末装置からの指示により前配複 数のノードのメインプロセッサのリセットを行うので、 並列計算機システムを構成する複数のノードのメインプ ロセッサのリセットを管理端末装置から一括して行うこ とが可能である。

【0062】(8)前記(1)の並列計算機システムの 管理装置において、前記複数のノードのサブプロセッサ は、当該ノードのメインメモリの内容を参照及び更新す る手段と、当該ノードのメインプロセッサをリセットす る手段とを備え、前記管理端末装置は、当該ノードのメ インプロセッサが格納しているメインメモリ中のブート ストラップデバイス名を参照及び更新するシステム制御 コマンドと、当該ノードのメインプロセッサをリセット するシステム制御コマンドとを送信する手段を備えるも

【0063】前記並列計算機システムを構成する複数の ノードにおいて、あるメインプロセッサのシステム立ち 上げ処理を行うときに、前記システム立ち上げ処理中に メインメモリにロードするオペレーティングシステムや 他のソフトウェアを変更する場合や、或いは、オペレー ティングシステムや他のソフトウェアを格納しているブ ートストラップデバイスに障害が発生した場合等、前配 システム立ち上げ処理で使用するブートストラップデバ イスの変更が必要になることがある。

【0064】この様な場合に、前配(8)の並列計算機 40 システムの管理装置では、前記管理端末装置により、当 該ノードのメインプロセッサが格納しているメインメモ リ中のブートストラップデバイス名を参照するシステム 制御コマンドを前記サブプロセッサに送り、前記メイン メモリ中のブートストラップデバイス名を確認した後、 前記管理端末装置は、当該ノードのメインプロセッサが 格納しているメインメモリ中のブートストラップデバイ ス名を他のブートストラップデバイス名に更新するシス テム制御コマンドを前配サブプロセッサに送る。

【0065】前記管理端末装置からメインメモリ中のブ

イス名に更新するシステム制御コマンドを受け取った前 記サブプロセッサは、当該ノードのメインメモリ中のブ ートストラップデバイス名を更新する。

【0066】次に、前記管理端末装置は、当該ノードの メインプロセッサをリセットするシステム制御コマンド を前記サブプロセッサに送り、当該ノードのメインプロ セッサをリセットして、更新した他のブートストラップ デバイスにより前記メインプロセッサのシステム立ち上 げ処理を行う。

【0067】以上の様に、前記並列計算機システムの管 10 理装置によれば、管理端末装置からの指示により前記複 数のノードのメインメモリ中のブートストラップパス情 報を変更し、メインプロセッサのリセットを行うので、 並列計算機システムを構成する複数のノードの特定のブ ートストラップデバイスに障害が発生した場合に、管理 端末装置からの指示により、ブートストラップデバイス を変更して前配複数のノードのメインプロセッサのシス テム立ち上げ処理を行うことが可能である。

【0068】 (9) 前記 (1) の並列計算機システムの 管理装置において、前記管理端末装置を複数備え、前記 20 複数の管理端末装置のうちの一部の管理端末装置の機能 を制限する手段を備えるものである。

【0069】前配(9)の並列計算機システムの管理装 置では、複数の管理端末装置を備えることにより、特定 の管理端末装置が故障した場合に、他の管理端末装置に より、前記並列計算機システムの運用管理を行う。

【0070】前記の様に、前記並列計算機システムに複 数の管理端末装置を接続した場合には、前記複数の管理 端末装置の動作の内容が、互いに他の管理端末装置の動 作の内容と競合する場合がある。

【0071】この為、前記(9)の並列計算機システム の管理装置では、前記複数の管理端末装置が動作する場 合に、特定の管理端末装置をメイン管理端末装置に、他 の管理端末装置をサブ管理端末装置に設定し、サブ管理 端末装置が行う動作の内容を制限することにより、前記 競合の発生を防止する。

【0072】以上の様に、前記並列計算機システムの管 理装置によれば、複数の管理端末装置を備えているの で、1つの管理端末装置に障害が発生した場合でも並列 計算機システムの運用管理を続行し、並列計算機システ ムの信頼性を向上させることが可能である。

【0073】また、前配並列計算機システムの管理装置 によれば、複数の管理端末装置にメイン管理端末装置と サブ管理端末装置とを設定するので、並列計算機システ ムを複数の管理端末装置で管理した場合に、前配複数の 管理端末装置の動作の競合を防止することが可能であ

【0074】 (10) 前記 (1) の並列計算機システム の管理装置において、前記管理端末装置は、補助電源で 動作し、特定の信号を入力すると前記管理端末装置の主 50 システムの管理装置は、並列計算機システムを構成する

電源を投入する電源投入論理と、前記電源投入論理によ り主電源が投入されたときに、前記複数のノードのサブ プロセッサに、一括または個別に主電源を投入するシス テム制御コマンドを送信する手段を備えるものである。

【0075】前記(10)の並列計算機システムの管理 装置では、前記管理端末装置に、補助電源で動作し、特 定の信号を入力すると前記管理端末装置の主電源を投入 する電源投入論理を接続し、前記電源投入論理をネット ワークや他の通信回線に接続しておく。

【0076】また、前記管理端末装置の主電源が投入さ れたときに実行されるシステム立ち上げ処理の最後に、 前記複数のノードのサブプロセッサに一括または個別に 主電源を投入するシステム制御コマンドを送信するプロ グラムを追加しておく。

【0077】次に、前記ネットワークや他の通信回線を 介して、他の端末装置から前記電源投入論理に特定の信 号を送り、前記管理端末装置の主電源を投入する。

【0078】前記管理端末装置の主電源が投入される と、前記管理端末装置のシステム立ち上げ処理を行った 後、前記複数のノードのサブプロセッサに一括または個 別に主電源を投入するシステム制御コマンドを送信する プログラムが実行され、前記並列計算機システムの運用 開始を、オペレータが直接前記管理端末装置を操作する こと無く行うことができる。

【0079】以上の様に、前記並列計算機システムの管 理装置によれば、遠隔地からのアクセスにより管理端末 装置の主電源を投入するので、並列計算機システムの運 用管理を遠隔地から行うことが可能である。

[0080]

30 【発明の実施の形態】以下、本発明について、実施形態 とともに図面を参照して詳細に説明する。

【0.0.8.1】なお、実施形態を説明するための全図におっ いて、同一機能を有するものは同一符号を付け、その繰 り返しの説明は省略する。

【0082】(実施形態1)以下に、本発明の並列計算 機システムの管理装置を実施する実施形態1の概略構成 について説明する。

【0083】図1は、本発明の並列計算機システムの管 理装置を実施する実施形態1の概略構成を示す図であ

る。図1において、100a~100cはノード、10 1は通信処理装置、102a~102cは通信インタフ ェース機構、103a~103cは通信ケーブル、10 4は管理端末装置、105a~105dはシステム制御 機構、106a~106dは通信ケーブル、107はネ ットワーク集線装置、108a~108dはLAN (L ocal Area Network) 制御機構、10 9 a~109 dは通信ケーブル、110はネットワーク 集線装置である。

【0084】図1に示す様に、本実施形態の並列計算機

ノード100a~100cと、並列処理中のノード100a~100cでの通信を制御する通信処理装置101と、ノード100a~100cのシステム管理を行う管理端末装置104とノード100a~100cとを接続するネットワーク集線装置107と、ネットワーク集線装置110とを備えており、管理端末装置104は、システム制御機構105aと、LAN制御機構108aとを有し、ノード100aは、通信インタフェース機構102aと、システム制御機構105cと、レスト100bは、通信インタフェース機構102bと、システム制御機構105cと、LAN制御機構102cと、システム制御機構105cと、LAN制御機構102cと、システム制御機構105dと、LAN制御機構102cと、システム制御機構105dと、LAN制御機構102cと、システム制御機構105dと、LAN制御機構102cと、システム制御機構105dと、LAN制御機構102cと、システム制御機構105dと、LAN制御機構102cと、システム制御機構105dと、LAN制御機構108dとを有している。

【0085】また、図1に示す様に、本実施形態の並列 計算機システムの管理装置では、ノード100a~10 0cの通信インタフェース機構102a~102cを通 信ケーブル103a~103c及び通信処理装置101 を介して接続し、ノード100a~100cのシステム 20 制御機構105b~105dを通信ケーブル106a~ 106d及びネットワーク集線装置107を介して管理 端末装置104のシステム制御機構105aに接続し、 ノード100a~100cのLAN制御機構108b~ 108dを通信ケーブル109a~109d及びネット ワーク集線装置110を介して管理端末装置104のL AN制御機構108aに接続している。

【0086】本実施形態の並列計算機システムの管理装置のシステム制御インタフェースは、前記の様に、管理端末装置104側のシステム制御機構105aとノード 30100a~100c側のシステム制御機構105b~105dとをイーサネット等の通信ケーブル106及びマルチポートリピータ等のネットワーク集線装置107を用いて相互接続することにより実現されるインタフェースである。

【0087】また、本実施形態の並列計算機システムの管理装置のシステム運用支援インタフェースは、管理端末装置104側のLAN制御機構108aとノード100a~100c側のLAN制御機構108b~108dとをイーサネット等の通信ケーブル109及びマルチポ 40ートリピータ等のネットワーク集線装置110を用いて相互接続することにより実現されるインタフェースである。

【0088】前記システム運用支援インタフェースは、 従来の並列計算機システムの運用管理を行うインタフェ ースであり、ノード100a~100cのメインプロセ ッサが動作している場合に使用し、ノード100a~1 00cのメインプロセッサで実行しているアプリケーションソフトウェアが出力するメッセージを管理端末装置 104に表示する等のシステム管理を行うものである。 【0089】以下に、本実施形態の並列計算機システムの管理装置において並列計算機システムを構成するノード100a~100cについて説明する。

【0090】図2は、本実施形態の並列計算機システムの管理装置において並列計算機システムを構成するノード100a~100cの概略構成を示す図である。

【0091】図2において、200は主電源、201は 補助電源、202はメインプロセッサ、203はソフト ウェア、204はメインメモリ、205はプロセッサメ モリ制御機構、206はシステムバス、207はシステ ムディスク、208はI/O制御機構、209はRS-232C制御機構、210はブートストラップROM (Read Only Memory)、211はシス テムサポート機構、212はサブプロセッサ、213は ROM, 214 ISRAM (Static Rando m Access Memory;不揮発メモリ)、2 15はローカルバス、216は電源投入/切断信号、2 17はプロセッサリセット信号、218はLAN制御 部、219はRS-232C制御部、220はプロセッ サ、221はROM、222はRAM (Random Access Memory)、223はデータインタ フェース、224は制御インタフェースである。

【0092】図2に示す様に、本実施形態の並列計算機システムの管理装置のノード100a~100cは、通信インタフェース機構102a~102cと、システム制御機構105b~105dと、LAN制御機構108b~108dとを有し、ノード100a~100cで並列処理を行うアプリケーションソフトウェアを実行するメインプロセッサ202と、サブプロセッサ212を有するシステムサポート機構211と、主電源200と、補助電源201とを備えている。

(0093] また、本実施形態の並列計算機システムの。 管理装置のノード100a~100cは、メインプロセッサ202により実行されるオペレーティングシステム及びネットワークソフトウェアであるソフトウェア203を格納するメインメモリ204とのインダフェース制御を行うプロセッサメモリ制御機構205と、システムバス206と、システムディスク207と、システムディスク207と、システムディスク207と制御するI/O制御機構208と、ノードメッセージの出力やシステム制御機構105b~105d経由のオペレータとのインタラクティブなやりとりを行うRS-232C制御機構209と、メインプロセッサ202のシステム立ち上げ処理を行うブートストラッププログラムを格納しているブートストラップROM210とを備えている。

【0094】本実施形態の並列計算機システムの管理装置において、サブプロセッサ212を有し、メインプロセッサ202のステータス管理等のシステム制御を行う システムサポート機構211は、サブプロセッサ212

上で動作する制御プログラムを格納しているROM213と、ハードウェアに依存した情報を格納しているSRAM214を備えている。

【0095】本実施形態の並列計算機システムの管理装置のノード100a~100cのシステム制御機構105b~105dは、管理端末装置104との間でイーサネットパケットの送受信を制御するLAN制御部218と、RS-232C制御機構209及びサブプロセッサ212との間でのRS-232Cパケットの送受信を制御するRS-232C制御部219と、イーサネットパ10ケットとRS-232Cパケットとのプロトコル変換を行うプロセッサ220と、プロセッサ220上で動作する制御プログラムを格納するROM221と、サブプロセッサ212及びRS-232C制御機構209から送られて来るノードメッセージを格納するRAM222とを備えている。

【0096】図2に示す様に、本実施形態の並列計算機 システムの管理装置のノード100a~100cでは、 システム制御機構105b~105dを、RS-232 C制御部219と、データインタフェース223と、R 20 S-232C制御機構209と、システムパス206 と、プロセッサメモリ制御機構205とを介してメイン プロセッサ202に接続し、また、システム制御機構1 05b~105dをRS-232C制御部219及び制 御インタフェース224を介してシステムサポート機構 211のサブプロセッサ212に接続し、システムサポ ート機構211のサブプロセッサ212を、ローカルバ ス215とプロセッサメモリ制御機構205とを介して メインプロセッサ202に接続している。また、サブブ ロセッサ212は、プロセッサリセット信号217によ 30 リメインプロセッサ202をリセットし、電源投入/切 断信号216により主電源200を制御する。

【0097】尚、図2に示す様に、本実施形態の並列計算機システムの管理装置のノード100a~100cにおいて、システム制御機構105b~105dを、RS-232C制御部219と、データインタフェース223と、RS-232C制御機構209とを介してメインプロセッサ202に接続しているのは、システム制御機構105b~105dとメインプロセッサ202との間をRS-232C等のシリアルインタフェースで接続す40ることによりその通信ソフトウェアをコンパクトなものとし、メインプロセッサ202に障害が発生した場合であっても、システム制御機構105b~105dとメインプロセッサ202との間の通信が、できるだけ損なわれることの無い様にする為である。

【0098】本実施形態の並列計算機システムの管理装置のノード100a~100cは、主電源200で動作する部位と補助電源201で動作する部位より構成されている。

【0099】主電源200で動作する部位としては、ノ

50

16

ード100a~100cのメインプロセッサ202、ソ フトウェア203を格納するメインメモリ204、メイ ンプロセッサ202とメインメモリ204とのインタフ ェース制御を行うプロセッサメモリ制御機構205、ノ ード100a~100cのメインプロセッサ202のシ ステム立ち上げ処理を行うプートストラッププログラム を格納しているブートストラップROM210等があ り、これらに、システムパス206を介して、通信イン タフェース機構102a~102c、LAN制御機構1 086~108d等が接続され、また、システムディス ク207はI/O制御機構208経由にて接続される。 【0100】補助電源201で動作する部位としては、 ノード100a~100cの主電源200の制御やメイ ンプロセッサ202のステータス管理等のシステム制御 を行う部位であるシステムサポート機構211と、ノー ド100a~100cと管理端末装置104との通信を 制御するシステム制御機構105b~105dがある。 【0101】サブプロセッサ212は、管理端末装置1 04からの指示により電源投入/切断信号216を出力 することで、主電源200の制御を行い、プロセッサリ セット信号217を出力することで、メインプロセッサ 202をリセットする機能を持つ。

【0102】ノード100a~100cのノードメッセージは、メインプロセッサ202が動作し、メインプロセッサ202を制御するオペレーティングシステム及びネットワークソフトウェアであるソフトウェア203が起動されている状態では、データインタフェース223を介してRS-232C制御機構209からRAM222に蓄積され、ソフトウェア203が起動されていない状態では、サブプロセッサ212より、制御インタフェース224を介してブートストラップメッセージ等がRAM222に蓄積される。

【0103】本実施形態の並列計算機システムの管理装置のシステム制御機構105b~105dのプロセッサ220は、前配のパケットのプロトコル変換の他に、以下の処理も行う。

【0104】すなわち、管理端末装置104からのイーサネットパケットを解釈し、パケットの内容に応じた処理を行い、管理端末装置104からの指示によりRAM222に格納しているノードメッセージを管理端末装置104に送信する処理を行い、サブプロセッサ212は、制御インタフェース224を介して送られてきたパケットを解釈し、その内容に応じた制御を行う。

【0105】以下に、本実施形態の並列計算機システムの管理装置の管理端末装置104の概略構成について説明する。

【0106】図3は、本実施形態の並列計算機システムの管理装置の管理端末装置104の概略構成を示す図である。図3において、300はプロセッサ、301はソフトウェア、302はメインメモリ、303はプートス

トラップROM、304はプロセッサメモリ制御機構、 305はシステムバス、306はI/O制御機構、30 7はシステムディスク、308、309はRS-232 C制御機構、310はグラフィックス制御機構、311 はLAN制御部、312はRS-232C制御部、31 3はプロセッサ、314はROM、315はRAM、3 16は制御インタフェース、317はデータインタフェ ースである。

【0107】図3に示す様に、本実施形態の並列計算機 システムの管理装置の管理端末装置104は、管理端末 10 装置104内の全ての処理を制御/統括するプロセッサ 300と、管理端末装置104のオペレーティングシス テム及びネットワークソフトウェアであるソフトウェア 301が格納されているメインメモリ302と、管理端 末装置104のシステム立ち上げ処理を行うブートスト ラッププログラムを格納しているブートストラップRO M303と、プロセッサ300、メインメモリ302及 びブートストラップROM303のインタフェース制御 を行うプロセッサメモリ制御機構304とを備えてい る。

【0108】また、本実施形態の並列計算機システムの 管理装置の管理端末装置104は、システムパス305 と、システムディスク307を制御するI/O制御機構 306と、システムディスク307と、ソフトウェア3 01がノード100a~100cに対し電源制御等のシ ステム制御コマンドを発行する際に使用するRS-23 2C制御機構308と、ノードメッセージの出力やシス テム制御機構105a経由にてオペレータとのインタラ クティブなやりとりを行うRS-232C制御機構30 9と、ディスプレイターミナルやキーボード及びマウス 30 といったマンマシンインタフェースを制御するグラフィ ックス制御機構310と、システム制御機構105aと を備えている。

【0109】本実施形態の並列計算機システムの管理装 置の管理端末装置104のシステム制御機構105a は、ノード100a~100cとの間でイーサネットパ ケットの送受信を制御するLAN制御部311と、RS -232C制御機構308及び309との間でのRS-232Cパケットの送受信を制御するRS-232C制 御部312と、イーサネットパケットとRS-232C 40 パケットとのプロトコル変換を行うプロセッサ313 と、プロセッサ313で動作する制御プログラムを格納 するROM314と、ノード100a~100cより送 られてくるノードメッセージを格納するRAM315と を備えている。

【0110】また、図3に示す様に、本実施形態の並列 計算機システムの管理装置の管理端末装置104では、 プロセッサ300をプロセッサメモリ制御機構304を 介してメインメモリ302、ブートストラップROM3 03及びシステムバス305に接続し、システムディス 50 18

ク307をI/O制御機構306を介してシステムパス 305に接続し、LAN制御機構108aと、RS-2 32C制御機構308及び309と、グラフィックス制 御機構310とをシステムバス305に接続している。 【0111】更に、図3に示す様に、本実施形態の並列 計算機システムの管理装置の管理端末装置104では、 システム制御機構105aのRS-232C制御部31 2を、制御インタフェース316及びデータインタフェ ース317を介してRS-232C制御機構308及び 309に接続している。

【0112】本実施形態の並列計算機システムの管理装 置において、システム制御インタフェースは、ノード1 00a~100cのシステム制御機構105b~105 dと管理端末装置104のシステム制御機構105aと をイーサネットケーブル等を用いて、相互接続すること により形成されている。

【0113】前記システム制御インタフェースは、管理 端末装置104側のシステム制御機構105aが動作可 能な状態であり、ノード100a~100cの補助電源 201が投入されており、サブプロセッサ212及びシ ステム制御機構105b~105dが動作可能な状態で あれば、ノード100a~100cの主電源200が投 入されておらず、すなわちメインプロセッサ202が動 作しておらず、メインプロセッサ202全体を制御する オペレーティングシステム及びネットワークソフトウェ アであるソフトウェア203が起動されていなくとも使 用可能である。

【0114】これに対し、システム運用支援インタフェ ースは、管理端末装置104のLAN制御機構108a とノード100a~100cのLAN制御機構108b ~108dとをイーサネットケーブル等を用いて、相互 接続することにより形成されており、前記システム運用 支援インタフェースは、TCP/IP (Transmi ssion Control Protocol/In ternet Protocol) にて使用するため、 管理端末装置104及びノード100a~100cのオ ペレーティングシステム及びそのネットワークソフトウ ェアであるソフトウェア203及びソフトウェア301 が起動され、TCP/IPをサポートするネットワーク ソフトウェアを実行している状態でのみ使用可能とな

【0115】以下に、本実施形態の並列計算機システム の管理装置の管理端末装置104とノード100a~1 00 c との通信シーケンスについて説明する。

【0116】図4は、本実施形態の並列計算機システム の管理装置の管理端末装置104とノード100a~1 0 0 c との通信シーケンスの一例を示す図である。 図4 において、401はアダプタ制御コマンド及びそのレス ポンス、402はシステム制御コマンド及びそのレスポ ンス、403はノードメッセージである。

【0117】図4に示す様に、本実施形態の並列計算機 システムの管理装置では、アダプタ制御コマンド及びそ と、識別子505とを備えている。 のレスポンス401、または、システム制御コマンド及

びそのレスポンス402であるパケットの送受信、或い は、ノードメッセージ403の送受信により通信を行 う。 【0118】アダプタ制御コマンド及びそのレスポンス

401は、管理端末装置104のソフトウェア301が 管理端末装置104のシステム制御機構105aと通信 を行う際、およびサブプロセッサ212がシステム制御 10 機構105b~105dと通信を行う際に使用し、制御 インタフェース316または制御インタフェース224 を介して送受信される。

【0119】システム制御コマンド及びそのレスポンス 402は、管理端末装置104のソフトウェア301が ノード100a~100cのサブプロセッサ212と通 信を行う際に使用し、制御インタフェース316及び制 御インタフェース224を介して送受信される。

【0120】 ノードメッセージ403は、ソフトウェア 203が起動していないときは、サブプロセッサ212 20 からシステム制御機構105b~105dのRAM22 2へ送信されて蓄積され、また、ソフトウェア203が 起動されているときは、メインプロセッサ202からR S-232C制御機構209よりシステム制御機構10 5 b~105 dのRAM222へ送信されて蓄積され る。

【0121】システム制御機構105b~105dのR AM222に蓄積されたノードメッセージ403は、管 理端末装置104からの要求により、ノード100a~ 100cのシステム制御機構105b~105dのRA 30 M222から、管理端末装置104のシステム制御機構 105aを介し、管理端末装置104のRS-232C **** 制御機構309へ送信され、管理端末装置104のグラ フィックス制御機構310に接続されるグラフィックス ディスプレイ等に表示される。

【0122】以下に、本実施形態の並列計算機システム の管理装置におけるアダプタ制御コマンド及びそのレス ポンス401のパケットフォーマットについて説明す

【0123】図5は、本実施形態の並列計算機システム 40 の管理装置におけるアダプタ制御コマンド及びそのレス ポンス401のパケットフォーマットを示す図である。 図5において、501は種別フィールド、502は送信 元アドレスフィールド、503は受信先アドレスフィー ルド、504は情報部フィールド、505は識別子であ る。

【0124】図5に示す様に、本実施形態の並列計算機 システムの管理装置におけるアダプタ制御コマンド及び そのレスポンス401のパケットは、種別フィールド5 01と、送信元アドレスフィールド502と、受信先ア 50 理装置において、「0x」が付加された数字は16進数

20 ドレスフィールド503と、情報部フィールド504

【0125】本実施形態の並列計算機システムの管理装 置において、種別フィールド501にはアダプタ制御コ マンドまたはそのレスポンスであることを示すパケット 識別子、例えば「A」が格納され、送信元アドレスフィ ールド502にはパケットの送信元アドレス、受信先ア ドレスフィールド503にはパケットの受信先アドレス が格納される。

【0126】また、情報部フィールド504には、パケ ットの種類により、異なったパラメータが格納され、さ らにパケットの末尾には、パケットの終わりを示す識別 子505、例えば「LF」(ラインフィード)が付加さ れる。

【0127】以下に、本実施形態の並列計算機システム の管理装置におけるシステム制御コマンド及びそのレス ポンス402のパケットフォーマットについて説明す

【0128】図6は、本実施形態の並列計算機システム の管理装置におけるシステム制御コマンド及びそのレス ポンス402のパケットフォーマットを示す図である。 図6において、601は種別フィールド、602は送信 元アドレスフィールド、603は受信先アドレスフィー ルド、604は情報部フィールド、605は識別子であ

【0129】図6に示す様に、本実施形態の並列計算機 システムの管理装置におけるシステム制御コマンド及び そのレスポンス402のパケットは、種別フィールド6 01と、送信元アドレスフィールド602と、受信先ア ドレスフィールド603と、情報部フィールド604 と、識別子605とを備えている。

【0130】本実施形態の並列計算機システムの管理装 置において、種別フィールド601には、システム制御 コマンドまたはそのレスポンスであることを示すパケッ ト識別子、例えば「d」が格納され、送信元アドレスフ ィールド602にはパケットの送信元アドレス、受信先 アドレスフィールド603にはパケットの受信先アドレ スが格納される。

【0131】また、情報部フィールド604には、パケ ットの種別により異なったパラメータが格納され、さら にパケットの末尾には、パケットの終わりを示す識別子 605、例えば「LF」が付加される。

【0132】また、本実施形態の並列計算機システムの 管理装置において、管理端末装置104からの送信パケ ットの受信先アドレスフィールド603に16進数の 「0xfffffffff」が格納されると、そのパケッ トはブロードキャストパケットとなり、全てのノード1 00a~100cで受信される。

【0133】尚、本実施形態の並列計算機システムの管

を示すものとする。

【0134】以下に、本実施形態の並列計算機システムの管理装置におけるシステム制御機構105a~105dの、パケットモードと非パケットモードのモード遷移について説明する。

【0135】図7は、本実施形態の並列計算機システムの管理装置におけるシステム制御機構のモード遷移を示す図である。図7において、701はパケットモード、702は非パケットモード、703は「SET-MODE」コマンドである。

【0136】図7に示す様に、本実施形態の並列計算機システムの管理装置におけるシステム制御機構は、固定長のパケットの送受信を行うパケットモード701と、不定長のノードメッセージ403の送受信を行う非パケットモード702とを備え、パケットモード701と非パケットモード702のモード遷移は、サブプロセッサ212からのアダプタ制御コマンドである「SETーMODE」コマンド703を実行することにより行う。

【0137】前記の様に、本実施形態の並列計算機システムの管理装置のシステム制御機構105a~105d 20の動作モードは、パケットモード701及び非パケットモード702の2種類があり、パケットモード701は、管理端末装置104と複数のノード100a~100cが通信を行う際に設定されるモードであり、非パケットモード702は、特定のノードとコネクション型通信を行い、前記特定のノードからのノードメッセージ403を管理端末装置104に表示する際に設定されるモードである。

【0138】尚、本実施形態の並列計算機システムの管理装置において、管理端末装置104及びノード100 30 a~100cのシステム制御機構105a~105d は、補助電源201投入時にはパケットモード701にて動作するものとする。

【0139】以下に、本実施形態の並列計算機システムの管理装置におけるシステム制御機構105a~105 dの非パケットモード702でのコネクション状態の遷 移について説明する。

【0140】図8は、本実施形態の並列計算機システムの管理装置におけるシステム制御機構の非パケットモード702でのコネクション状態の遷移を示す図である。図8において、800はディスコネクト状態、801はウェイトコネクト状態、802はコネクト状態、803

は「SET-CONNECT」コマンド、804は管理 端末装置104上のシステム制御機構105aとノード 100a~100c上のシステム制御機構105b~1

05 c との間で行われる呼制御である。

【0141】図8に示す様に、本実施形態の並列計算機システムの管理装置におけるシステム制御機構の非パケットモード702でのコネクション状態には、相手のシステム制御機構が接続されておらずRAM222にノードメッセージ403を蓄積していない状態であるディスコネクト状態800と、相手のシステム制御機構が接続されていないがノードメッセージ403をRAM222に蓄積中である状態のウェイトコネクト状態801と、相手のシステム制御機構が接続されているコネクト状態802とがあり、前記コネクション状態の遷移は、「SETーCONNECT」コマンド803またはシステム制御機構からの呼制御804により行う。

【0142】図8に示す様に、本実施形態の並列計算機システムの管理装置において、非パケットモード702 設定時には、ディスコネクト状態800、ウェイトコネクト状態801及びコネクト状態802の3つのコネクト状態を保持し、ディスコネクト状態800では、システム制御機構同士の通信は不可となり、ウェイトコネクト状態801では、相手のシステム制御機構との通信は不可であるが、ノードメッセージ403は、RAM222内に順次蓄積される。

【0143】通信を行うシステム制御機構同士がコネクト状態802にあるとき、非パケットモード702でのコネクション型通信が可能となる。

【0144】これらの状態は、「SET-CONNECT」コマンド803を発行することにより遷移する。また、相手のシステム制御機構からの呼制御804によるコネクト要求があった場合、ウェイトコネクト状態801からコネクト状態802に遷移する。

【0145】本実施形態の並列計算機システムの管理装置にて使用するアダプタ制御コマンド及びそのレスポンス401の一覧を表1に示す。表1において、情報部は情報部フィールド504に格納される情報を示しており、情報部のバイト0の数字は、パケット種別を示す番号である。

40 【0146】 【表1】 **#** 1

項書	パケット種別	用油		報前	3
	·		ر. د. باه	^	パイト2以降
1	Set-Address=47/1*	システム制御機構 105 の初期設定 (論週7ト [*] レスの設定等)	1	無し	無し
2	SET-ADDRESSI/28" //2	初期股定結果応答	1	完了3~}*	スタータス情報
3	SET-HODE>4> *	システム制御機構 105 の動作モド 設定	3	助作七小	無し
4	SET-MODEVAN' YA	動作もも、設定結果の応答	3	売丁コード	無し
5	SET-CONNECT=Y>}*	別か・ケットモート・702 でのコネタション 制御	5	249.指示	無 し
6	SET-CONNECTIVAS" VA	3分分別御結果	5	充了3- 十 °	詳細情報
7	REPORT-CONNECT インプ・イケーション	3計・状態変更通知(相手のシメ テム制御機構 105 からの3計・要 水を自行。アッセッけ212 に伝え る)	A	349)状复 変化状況	
В	REPORT-CONNECT VALLYA	REPORT-CONNECT 受策応答	A	無し	無し

【0147】本実施形態の並列計算機システムの管理装 *り、情報部のバイト0の数字は、バケット種別を示す番 世にて使用するシステム制御コマンド及びそのレスポン 号である。 ス402の一覧を表2に示す。表2において、情報部は 20 【0148】 情報部フィールド604に格納される情報を示してお * 【表2】

***** 0

F	Įŧ	パケット観別	用油油	懠	10 st	
L				۱٬110	~* (HI	ペイト2 以降
Ŀ	1	アーロバコイント	ノード100の電源投入	1	無し	無し
Ŀ	2	P-OHレスは、ソス	電源投入の結果応答	1	完了ァート	無し
Ŀ	3	P-OFF34%	ノード100の電源切断	2	無し	無し
Ŀ	4	P-CFFVスギンス	電旗切断の結果応答	2 .	完了コード	無し
ľ	Б	PROC-RESET=+//	メインプロセッサ202リセット	3	無し	無し
٠,	a . ·	PROC-MESETVAN VA	リセットの結果	3	完了テート	無し
Ī	7	STATUS-READSTY)*	ノード100のステータスコ 一ドの読み取り	4	無し	無し
	В	STATUS-READWAR" YA	ステータスコードの読み取り 結果	4	完丁士・・・	ステータス 情報
	Đ	MS-READ=V> *	メインメモリ 2 0 4 の内容の 競み込み	5	先順アド 長さ	レス:彼み出し
Г	1 0	MS-READVAK YA	競み出したメモリの値を応答	5	先了ナート	読み出した値
	1 1	MS-VRITE377)*	メインメモリ 2 0 4 への書き 込み	6	先頭アド データ	レス:書き込み
	1 2	ns-vriteva# ya	メインメモリ204へ書き込 み後の値を応答	6	充了一十	書き込み後の 値
	13	REC-READOTY)*	レジスタの内容の能み込み	7	レジスタ 出し長さ	アドレス:彼み
	1 4	REG-READ+XX 'YX	競み出したレジスタの値を応 答	7	完丁3一ト	読み出した値
	1 6	REG-WRITE=+>}*	レジスタへの書き込み	8	レジスク 込みデー	アドレス:告き タ
	16	REG-URITEVAL' YA	レジスタへ書き込み後の値を 応答	8	完丁=-}*	き込み後の 位

ム制御機構105b~105dのプロセッサ220の処理手順について説明する。

【0150】図9は、本実施形態の並列計算機システムの管理装置におけるノード100a~100cのシステム制御機構105b~105dのプロセッサ220の処理手順の一部を示すフローチャートである。

【0151】図9に示す様に、本実施形態の並列計算機システムの管理装置におけるノード100a~100cのシステム制御機構105b~105dのプロセッサ220では、ステップ900の処理にて、「SET-CO 10NNECT」コマンドや呼制御により管理端末装置104からコネクト要求があるかどうかを調べる。

【0152】ステップ900の処理で、「SET-CONNECT」コマンドや呼制御により管理端末装置104からのコネクト要求がある場合には、ステップ901の処理に進み、ノード100a~100cのシステム制御機構105b~105dが非パケットモード702であるかどうかをチェックする。

【0153】ステップ901の処理で、ノード100a~100cのシステム制御機構105b~105dが非 20パケットモード702であれば、ステップ902の処理へ進み、ステップ901の処理で、ノード100a~100cのシステム制御機構105b~105dが非パケットモード702でなければ、ステップ903の処理にて、サブプロセッサ212からのシステム制御コマンド「SET-MODE」により、ノード100a~100cのシステム制御機構105b~105dを非パケットモード702に設定し、ステップ902の処理へ進む。

【0154】ステップ902の処理では、ノード100 a~100cのシステム制御機構105b~105dの 30 RAM222に蓄積されたノードメッセージ403をシーステム制御インタフェース経由で管理端末装置104へ 送信し、ステップ900の処理に戻る。

【0155】ステップ900の処理にて「SET-CONNECT」コマンドや呼制御により管理端末装置104からコネクト要求が無い場合には、ステップ904の処理に進み、ステップ904の処理にて、システム制御コマンドにより、管理端末装置104からのシステム制御があるかどうかを調べる。

【0156】ステップ904の処理にて、前記システム 40 制御コマンドにより、管理端末装置104からのシステム制御がある場合には、ステップ905の処理に進み、ノード100a~100cのシステム制御機構105b~105dがパケットモード701かどうかをチェックする。

【0157】ステップ904の処理にて、システム制御 コマンドによる管理端末装置104からのシステム制御 がない場合には、ステップ909の処理に進む。

【0158】ステップ905の処理で、ノード100a ~100cのシステム制御機構105b~105dがパ 50 ケットモード701であれば、ステップ906の処理へ進み、ノード100a~100cのシステム制御機構105b~105dがパケットモード701でなければ、ステップ907の処理にて、サブプロセッサ212からのシステム制御コマンド「SET-MODE」により、システム制御機構105b~105dをパケットモード701に設定し、ステップ906の処理へ進む。

【0159】ステップ906の処理にて、前記システム制御コマンドの受信先アドレスフィールド603をチェックし、前記システム制御コマンドの受信先アドレスフィールド603が、自論理アドレスまたは「0xffffffff」である場合は、ステップ908の処理に進み、前記システム制御コマンドの内容をサブプロセッサ212に通知し、ステップ900の処理に戻る。

【0160】ステップ906の処理にて、前記システム 制御コマンドの受信先アドレスフィールド603が、自 論理アドレス及び「0xfffffff」でない場合 は、ステップ900の処理に戻る。

【0161】ステップ909の処理にて、ノード100 a~100cのサブプロセッサ212からの処理の結果が返ってきたかどうかを調べ、サブプロセッサ212からの処理の結果が返ってきた場合には、ステップ910の処理に進み、管理端末装置104に対し、前記システム制御コマンドのレスポンスパケットを送信し、ステップ900の処理に戻る。

【0162】以下に、本実施形態の並列計算機システムの管理装置におけるノード100a~100cのシステムサポート機構211のサブプロセッサ212の処理手順について説明する。

【0163】図10は、本実施形態の並列計算機システムの管理装置におけるノード100a~100cのシス 。 テムサポート機構211のサブプロセッサ212の処理 手順の一部を示すフローチャートである。

【0164】図10に示す様に、本実施形態の並列計算機システムの管理装置におけるノード100a~100 cのシステムサポート機構211のサブプロセッサ212では、補助電源201が投入されると、ステップ100の処理にて、ノード100a~100cの論理アドレスを設定し、ノード100a~100cに備えられたパネルに表示するステータスコードを格納するSRAM214内のパネルステータス管理領域に「0000」を設定する。

【0165】次に、ステップ1001の処理にて、ノード100a~100cのシステム制御機構105b~105dを非パケットモード702に設定し、ステップ1002の処理にて、ノード100a~100cのシステム制御機構105b~105dの非パケットモード702のコネクション状態をウェイトコネクト状態801に設定する。

【0166】ノード100a~100cのシステム制御

機構105b~105dのモードを非パケットモード702に設定し、システム制御機構105b~105dの非パケットモード702のコネクション状態をウェイトコネクト状態801に設定するのは、ノード100a~100cのノードメッセージをシステム制御機構105b~105dのRAM222に蓄積すると共に、管理端末装置104のシステム制御機構105aからの呼制御804によるコネクト要求があったときに、ノード100a~100cのシステム制御機構105b~105dのRAM222に蓄積したノードメッセージを管理端末10装置104に送る為である。

【0167】また、こうすることでノード100a~100c上のソフトウェア203が起動されていない場合でも管理端末装置104からRAM222に蓄積したノードメッセージを読み出すことが可能となる。

【0168】次に、管理端末装置104のシステム制御機構105aから、ノード100a~100cのシステム制御機構105b~105dにシステム制御コマンドが送られた場合には、前配システム制御コマンドをノード100a~100cのサブプロセッサ212に送り、サブプロセッサ212にで前配システム制御コマンドを実行する。

【0169】ステップ1003の処理にて、管理端末装置104のシステム制御機構105aからノード100a~100cのシステム制御機構105b~105dを介して、ノード100a~100cの主電源200を投入または切断する電源制御指示のシステム制御コマンドが送られてきているかどうかを調べる。

【0170】ステップ1003の処理で管理端末装置104からの電源制御指示があるかどうかを調べた結果、管理端末装置104からの電源制御指示がある場合には、ステップ1004の処理にて、人一ド100a~100cの主電源200を投入または切断する電源制御処理を実行し、ステップ1005の処理にて、前記電源制御処理の実行結果をノード100a~100cのシステム制御機構105b~105d~報告した後、ステップ1003の処理に戻る。

【0171】ステップ1003の処理で管理端末装置104からの電源制御指示があるかどうかを調べた結果、管理端末装置104からの電源制御指示がない場合には、ステップ1006の処理に進み、管理端末装置104のシステム制御機構105aからノード100a~100cのシステム制御機構105b~105dを介して、ノード100a~100cに備えられたパネルを制御するパネル制御指示のシステム制御コマンドが送られてきているかどうかを調べる。

【0172】ステップ1006の処理にて、管理端末装置104からのパネル制御指示があるかどうかを調べた結果、管理端末装置104からのパネル制御指示がある場合には、ステップ1007の処理に進み、パネル制御 50

処理を実行し、ステップ1008の処理にて、前記パネル制御処理の実行結果をノード100a~100cのシステム制御機構105b~105dへ報告した後、ステップ1003の処理に戻る。

【0173】ステップ1006の処理にて、管理端末装置104からのパネル制御指示があるかどうかを調べた結果、管理端末装置104からのパネル制御指示がない場合には、ステップ1009の処理に進み、管理端末装置104のシステム制御機構105aからノード100a~100cのシステム制御機構105b~105dを介して、ノード100a~100cのメインプロセッサ202をリセットするリセット指示のシステム制御コマンドが送られてきているかどうかを調べる。

【0174】ステップ1009の処理にて、管理端末装置104からのリセット指示があるかどうかを調べた結果、管理端末装置104からのリセット指示がある場合には、ステップ1010の処理に進み、ノード100a~100cのメインプロセッサ202のリセット処理を実行し、ステップ1011の処理にて、前記リセット処理の実行結果をノード100a~100cのシステム制御機構105b~105dへ報告した後、ステップ1003の処理に戻る。

【0175】ステップ1012の処理にてシステム制御機構105b~105dからモード切り替えの要求があるかどうかを調べた結果、モード切り替え要求がある場合には、ステップ1013の処理に進み、アダプタ制御コマンド「SET-MODE」を実行し、システム制御機構105b~105dの動作モードを切り替え、ステップ1003の処理に戻る。

【0176】以上説明した様に、本実施形態の並列計算 機システムの管理装置によれば、ノード100a~10 0 cの補助電源201で動作し、メインプロセッサ20 2が使用するネットワークソフトウェア及び通信ケーブ ル109b~109dとは別のネットワークソフトウェ ア及び通信ケーブル106b~106dを使用して管理 端末装置104と通信を行うシステム制御機構105b ~105 dに、管理端末装置104からシステム制御コ マンドを送信し、前記システム制御コマンドを補助電源 201で動作するサブプロセッサ212で実行すること 40 より、複数のノード100a~100cのメインプロセ ッサ202の制御を行うので、並列処理を実行するメイ ンプロセッサ202の動作並びにメインプロセッサ20 2のオペレーティングシステム及びネットワークソフト ウェアであるソフトウェア203の動作とは無関係に、 並列計算機システムを構成する複数のノード100a~ 100 cの運用管理を管理端末装置104で一括して行 うことが可能である。

【0177】(実施形態2)以下に、本発明の並列計算機システムの管理装置において、管理端末装置104から複数のノード100a~100dに主電源200の投

入を指示し、 ノード100a~100dのステータスコ ードを監視し、ノード100a~100dのメインプロ セッサ202が動作を開始したかどうかを管理する実施 形態2について説明する。

【0178】図11は、本実施形態の並列計算機システ ムの管理装置における管理端末装置104からノード1 00a~100dへ主電源200の投入を指示する電源 投入シーケンスの一例を示す図である。 図11におい て、100dはノード、1101~1112は電源投入 の各段階を示すシーケンスである。

【0179】図11に示す様に、本実施形態の並列計算 機システムの管理装置における管理端末装置104から ノード100a~100dへ主電源200の投入を指示 する電源投入シーケンスでは、シーケンス1101に て、ノード100a~100dの補助電源201が投入 されている。

【0180】 ノード100a~100dの補助電源20 1が投入されると、ノード100a~100dのサブプ ロセッサ212は、シーケンス1102にて、システム サポート機構211内の初期化を行い、アダプタ制御コ 20 マンド「SET-ADDRESS」によって、システム 制御機構105b~105dの初期化、及び、管理端末 装置104がノード100a~100dを管理するため に必要なアドレスである論理アドレスの設定を行う。

【0181】ここで、例えば、論理アドレス「0x00 000001」を設定する「SET-ADDRESS」 コマンド及びそのレスポンスのフォーマットの一例は、 下記の通りとなる。

【0182】 <コマンド>:

A0x00000001: (受信先アドレスフィールド503は省 30 略):0x01 LF

A0x00000001:0x00000001:0x01 (ステータス情報) LF シーケンス1103にて、管理端末装置104の電源が 投入されると、管理端末装置104のプートストラップ ROM303に格納されているブートストラッププログ ラムが、管理端末装置104のシステム立ち上げ処理を

【0183】シーケンス1104にて、管理端末装置1 04のシステム立ち上げ処理が終わると、シーケンス1 40 00を「P-ON」コマンドにて投入する。 105にて、管理端末装置104のソフトウェア301 は、管理端末装置104の論理アドレスを「SETーA DDRESS」にて設定する。

【0184】管理端末装置104及びノード100a~ 1000の論理アドレスが設定されると、シーケンス1 106にて、管理端末装置104のソフトウェア301 は、システム制御コマンドのブロードキャストパケット を用いて、ノード100a~100dの状態を示すステ ータスコードを読み出す。

00dのSRAM214内のパネルステータス管理領域 にて管理されており、例えば、ノード100a~100 dの補助電源201が正常に投入されると、ある一定の ステータスコードが前記パネルステータス管理領域に書 き込まれ、また、そのステータスコードは、サブプロセ ッサ212により読み出すことができる(本実施形態の 並列計算機システムの管理装置ではコード「0000」 が読み出せるものとする。)。

【0186】ここでは、管理端末装置104は「STA 10 TUS-READ」コマンドを使用して、ノード100 a~100dに対し、ブロードキャストを行う。

【0187】論理アドレスが「0xa0000000」 である管理端末装置104が、「STATUS-REA D」 コマンドをブロードキャストした場合と、そのコマ ンドに対する、論理アドレスが「0x0000000 5」であるノードからのレスポンスのフォーマットの一 例は、下記の通りとなる。

【0188】 <コマンド>:

d 0xa00000000: 0xffffffff : 0x4 LF

<レスポンス>

d 0x00000005: 0xa0000000: 0x04 0000 LF

シーケンス1107にて、ノード100a~100dで 前記「STATUS-READ」コマンドが受信され、 サブプロセッサ212によりステータスコード「000 0」が読み出された後、シーケンス1108にて、ノー ド100a~100dから管理端末装置104に対し、 前記の様にレスポンスが返ってくる。

【0189】ここで、管理端末装置104のソフトウェ ア301は、正常なレスポンスが返ってきたノードの論 理アドレスと、予め管理端末装置104のソフトウェア 301内または特定のファイルに保持しておいた、並列 計算機システムを構成するノード1-00a~1-00dの 構成情報とを照らし合わせ、正常なレスポンスが返って こないノードに対しては、予め設定された一定の時間間 隔で再び「STATUS-READ」コマンドを送るリ トライ処理を行う。

> 【0190】シーケンス1109にて、管理端末装置1 04のソフトウェア301は、シーケンス1108で正 常なレスポンスパケットが返ってきたノードの主電源2

> 【0191】例えば、論理アドレスが「Oxa0000 000」である管理端末装置104から、論理アドレス が「0x00000005」であるノードに対する「P -ON」コマンド及びそのレスポンスのフォーマットの 一例は、下記の通りとなる。

【0192】 <コマンド>:

d 0xa0000000 : 0x00000005 : 0x01LF

<レスポンス>:

d 0x00000005:0xa0000000:0x01 (完了コード) LF

【0185】ステータスコードは、ノード100a~1 50 このとき、管理端末装置104のソフトウェア301の

制御により、予め設定された一定の時間間隔で「P-O N」コマンドをずらしながらノード100a~100d に送信することで、並列計算機システム全体に電源を供 給している電源設備への突入電流を低く抑えることが出 来る。

【0193】シーケンス1110にて、「P-ON」コ マンドを受け取ったノード100a~100dのサブプ ロセッサ212は、電源投入信号216を出力し、主電 源200をオンにした後、「P-ON」コマンドに対す るレスポンスを、管理端末装置104に返送する。 10

【0194】ノード100a~100dの主電源200*

*がオンになると、メインプロセッサ202によりプート ストラップROM210に格納されているブートストラ ッププログラムが実行され、システム立ち上げ処理が開

【0195】尚、システム立ち上げ処理中にブートスト ラッププログラムがインクリメントするステータスコー ドには、例えば以下のようなものがある。ここで、本実 施形態の並列計算機システムの管理装置では、ステータ スコードは16進数で示されている。

[0196] 【表3】

_	

ステータスコード	意味
1000	ハードウェアの初期化中
1 F F F	ハードウェア障害
2000	プログラムのロード中
2FFF	プログラムロードエラー
3000	ハードウェアプートストラップ終了
A000	ソフトウェアの初期化中
F000	アプリケーションソフトウェア動作中

40

【0197】ノード100a~100dのメインプロセ ッサ202のブートストラッププログラムは、ノード1 00a~100dのSRAM214内のパネルステータ ス管理領域にステータスコードを書き込み、システム立 ち上げ処理が進むと、定期的に前記ステータスコードを 更新する。

【0198】また、前配パネルステータス管理領域は、 ノード100a~100dのサブプロセッサ212から 30 も参照可能であり、例えば、ノード100a~100d り、オペレータに対し、前記ステータスコードを開示す ることも可能である。

【0199】管理端末装置104のソフトウェア301 は、これらのノード100a~100dのステータスコ ードを「STATUS-READ」コマンドを使用して 定期的に読み出すことにより、 ノード100a~100 dの状態を監視する。

【0200】シーケンス1110にて、管理端末装置1 04のソフトウェア301は、システム制御コマンドの 送信からそのレスポンスの受信までを一定の時間で監視 しており、図11に示す様に、何らかの障害が発生して おり、一定時間内に正常なレスポンスが返ってこない! ード100dに対しては、シーケンス1111にて、予 め設定された一定の時間間隔で再度システム制御コマン ドを送信するリトライ処理を行う。

【0201】図11に示す様に、本実施形態の並列計算 機システムの管理装置において、一定回数(本実施形態

正常なレスポンスが返って来なかった場合、シーケンス 1112にて、管理端末装置104のソフトウェア30 1は、ノード100 dに障害が発生していることを認識 する。

【0202】管理端末装置104のソフトウェア301 は、前記の様に、特定のシステム制御コマンドに対する 正常なレスポンスが一定時間内の間に受信されない場合 に、予め設定された一定の時間間隔で前配特定のシステ ム制御コマンドを再度送信する制御を行うことで、ノー に備えられたパネル等の表示装置に表示することによ。 - ド1000a~100dのソフトウェア20分が起動され ていなくとも、ノード100a~100dのメインプロ セッサ202のシステム立ち上げ処理が正常に終了して いるかどうかの管理を行うことが可能である。

> 【0203】以上説明した様に、本実施形態の並列計算 機システムの管理装置によれば、管理端末装置104か らの指示により複数のノード100a~100dの主電 源200の投入または切断を行うので、並列計算機シス テムを構成する複数のノード100a~100dの主電 源200の投入または切断を管理端末装置104で一括 または個別に行うことが可能である。

> 【0204】また、本実施形態の並列計算機システムの 管理装置によれば、ノード100a~100dへの主電 源200の投入指示を、予め設定された特定の時間間隔 で行うので、並列計算機システムに電力を供給する電源 設備の突入電流を低く抑えることが可能である。

【0205】また、本実施形態の並列計算機システムの 管理装置によれば、管理端末装置104からの指示によ では3回)のリトライ処理の結果、ノード100dから 50 りノード100a~100dのステータスコードを読み

出すので、複数のノード100a~100dの状態を管 理端末装置104で一括して管理することが可能であ る。

【0206】また、本実施形態の並列計算機システムの 管理装置によれば、管理端末装置104からの特定のシ ステム制御コマンドに対する正常なレスポンスが一定時 間中に受信されるかどうかを調べるので、並列計算機シ ステムを構成する複数のノードが正常に動作中であるか を管理端末装置104で監視することが可能である。

【0207】(実施形態3)以下に、本発明の並列計算 10 機システムの管理装置において、管理端末装置104に ノード100aからのノードメッセージ403を**表**示 し、必要に応じて保守を行う実施形態3について説明す る。

【0208】図12は、本実施形態の並列計算機システ ムの管理装置における管理端末装置104にノード10 O a からのノードメッセージ4 O 3 を表示するシーケン スの一例を示す図である。図12において、1201~ 1217はノードメッセージ403を表示する各段階の シーケンスを示している。

【0209】図12に示す様に、本実施形態の並列計算 機システムの管理装置における管理端末装置104にノ ード100aからのノードメッセージ403を表示する シーケンスにおいて、シーケンス1201では、ノード 100aには、予め補助電源201が投入されており、 システム制御機構105b(動作モードはパケットモー ド701)、サブプロセッサ212及びプロセッサ22 0は動作可能な状態にある。

【0210】補助電源201が投入されているノード1 00aのサブプロセッサ212は、シーケンス1202 で「SET-ADDRESS」コマンドにて、ノード1 00aの論理アドレスを設定する。

【0211】次に、ノード100aのサブプロセッサ2 12は、シーケンス1203で、「SET-MODE」 コマンドにてシステム制御機構105 bの動作モードを 非パケットモード702(ディスコネクト状態800) に設定する。

【0212】 ノード100aのサブプロセッサ212 は、シーケンス1204で、さらに「SET-CONN ECT」コマンドにて、コネクション状態を非パケット 40 モード702のウェイトコネクト状態801に設定す る。

【0213】一方、管理端末装置104は、シーケンス 1205で、管理端末装置104の電源が投入される と、管理端末装置104のシステム立ち上げ処理を開始 する。

【0214】管理端末装置104のシステム立ち上げ処 理が終了すると、シーケンス1206で、管理端末装置 104のソフトウェア301は、ノード100aと同様 にして、「SET-ADDRESS」コマンドを用いて 50 <レスポンス>: 34

管理端末装置104の論理アドレスの設定を行い、 シー ケンス1207で、「SET-MODE」を用いて、動 作モードを非パケットモード702のディスコネクト状 態800に設定する。

【0215】シーケンス1208にて、管理端末装置1 04のソフトウェア301は、「STATUS-REA D」 コマンドによってノード100aのステータスコー ドを読み出し、ステータスコード「0000」が読み出 せると、シーケンス1209にて、「P-ON」コマン ドをノード100aに送信し、ノード100aの主電源 200の投入を指示する。

【0216】管理端末装置104からの「P-ON」コ マンドを受信し、主電源200を投入したノード100 aは、ブートストラップROM210に格納されている ブートストラッププログラムをメインプロセッサ202 により実行し、ノード100aのシステム立ち上げ処理 を行う。

【0217】このとき、ノード100aのブートストラー ッププログラムから出力されるノードメッセージ403 20 は、サブプロセッサ212を経由し、ノード100aの システム制御機構105bのRAM222に蓄積され る。

【0218】管理端末装置104のソフトウェア301 は、シーケンス1210で、「SET-CONNEC T」コマンドにより、管理端末装置104のシステム制 御機構105aのコネクション状態をコネクト状態80 2にすることで、ノード100aのシステム制御機構1 05bのRAM222に蓄積されているノード100a のメインプロセッサ202のシステム立ち上げ処理中の ノードメッセージ403の監視を開始する。

【0219】「SET-CONNECT」を受けた管理 端末装置1.0.4のシステム制御機構1.05 a.は、シーケー ンス1211で、ノード100aのシステム制御機構1 05bと呼制御804を行い、これを受けたノード10 0 aのシステム制御機構105bのコネクション状態 は、ウェイトコネクト状態801からコネクト状態80 2に遷移する。

【0220】同時にノード100aのシステム制御機構 105bは、シーケンス1212で、「REPORT-CONNECT」コマンドを、ノード100aのサブプ ロセッサ212に発行し、管理端末装置104からのコ ネクト要求があったことを伝える。

【0221】このときの「REPORT-CONNEC T」コマンド及びそのレスポンスのフォーマットの一例 は、下記の通りとなる。尚、以下の「REPORT-C ONNECT」コマンド及びそのレスポンスでは、送受 信アドレスは省略されている。

【0222】<コマンド>:

A::OxA (コネクト状態変化状況) LF

A:: 0xA LF

シーケンス1213にて、ノード100aのノードメッ セージ403は、ノード100aのシステム制御機構1 05bが呼制御804によるコネクト要求を受け取った 時点で、ノード100aのシステム制御機構105bの RAM222からLAN制御部218を経由して管理端 末装置104へ送信される。

【0223】 ここで、図12には特に示していないが、 もし、ノード100aのメインプロセッサ202のシス テム立ち上げ処理中に、ノード100aのメインプロセ 10 ッサ202が使用するファイルシステムに矛盾が発見さ れ、前記システム立ち上げ処理が中断した場合には、シ ーケンス1214にて、オペレータは、管理端末装置1 04の表示装置に出力されるノード100aのメインプ ロセッサ202のシステム立ち上げ処理中のノードメッ セージ403により、ノード100aに障害が発生して いることを認識し、UNIXのfsck等のファイルシ ステムを検査する保守コマンドを投入することで、ノー ド100aの保守を行うことも可能である。

【0224】また、ノード100aのメインプロセッサ 20 202のシステム立ち上げ処理は正常終了したが、その 後の通常の業務でノード100aのメインプロセッサ2 02を使用中に、パニックメッセージを出力してノード 100aのメインプロセッサ202がシステムダウンを 起こした場合には、オペレータは、ノード100aのシ ステム制御機構105bのRAM222に蓄積されたノ ードメッセージ403を管理端末装置104に表示さ せ、ノードメッセージ403の内容によりシステムダウ ンの要因を検討することも可能である。

【0225】ノード100aとのコネクションを切断す 30 る場合には、シーケンス1210~1212までの処理 シーケンス1215にて、「SET-CONNECT」 コマンドを発行する。

【0226】管理端末装置104のソフトウェア301 が「SET-CONNECT」コマンドを発行すること により、管理端末装置104のシステム制御機構105 aはディスコネクト状態800になり、シーケンス12 16にて、管理端末装置104のシステム制御機構10 5 a は、ノード100 a のシステム制御機構105 b に 40 対し呼制御804を行う。

【0227】シーケンス1217にて、ノード100a のシステム制御機構105bは、前配の管理端末装置1 04のシステム制御機構105aからの呼制御804に より、相手からコネクション断の要求があったことを認 識し、同時にノード100aのサブプロセッサ212に 対し、このことを「REPORT-CONNECT」コ マンドにて報告する。

【0228】以上の様に、管理端末装置104からノー ド100a~100cに対し、システム制御コマンドを 50 送信することで、管理端末装置104からノード100 a~100cの主電源200の電源制御及びノード10 0a~100cの状態監視が可能となる。

【0229】以上説明した様に、本実施形態の並列計算 機システムの管理装置によれば、パケットモード701 及び非パケットモード702のモード切り替えをサブプ ロセッサ212により行うので、パケットを用い、シス テム制御コマンド及びそのレスポンスを複数のノード1 00a~100cと送受信する通信と、特定のノードと のコネクションを設定し、特定のノードのノードメッセ ージ403を連続して受信する通信とを、切替装置の様々 な特別のハードウェアを用いることなく同一の管理端末 装置104で行うことが可能である。

【0230】また、本実施形態の並列計算機システムの 管理装置によれば、特定のノードのメインプロセッサ2 02またはサブプロセッサ212が動作時に出力するノ ードメッセージ403を蓄積し、管理端末装置104が 前記の蓄積されたノードメッセージ403を読み取るの で、並列計算機システムを構成する複数のノード100 a~100cのメインプロセッサ202がノードメッセ ージ403を出力した後にその動作を停止した場合であ っても、ノードメッセージ403を管理端末装置104 で一括して管理することが可能である。

【0231】 (実施形態4)以下に、本発明の並列計算 機システムの管理装置において、ノード100a~10 0 cのメインプロセッサ202のシステム立ち上げ処理 を実行し、必要に応じてそのブートストラップデバイス を変更してシステム立ち上げ処理を行う実施形態4につ いて説明する。

【0232】本実施形態の並列計算機システムの管理装 置では、ブートストラップデバイスからのロード処理が ンメモリ204の内容を読み書きすることによってその 内容を変更し、ノード100a~100cのメインプロ セッサ202をリセットすることによって、他のブート ストラップデバイスからのロード処理を行うことが可能 である。

> 【0233】本実施形態の並列計算機システムの管理装 置において、ノード100a~100cのメインメモリ 204の内容を読み書きする場合には、「MS-REA D」コマンド及び「MS-WRITE」コマンドを使用 する。これらのシステム制御コマンドは、ノード100 a~100cのメインプロセッサ202にて通常の業務 として並列処理を実行中に障害が発生したときに、ノー ド100a~100cのメインメモリ204の内容を調 査する場合にも使用することが可能である。

> 【0234】また、本実施形態の並列計算機システムの 管理装置では、ノード100a~100cのメインプロ セッサ202、サブプロセッサ212及びプロセッサメ モリ制御機構205等のハードウェアモジュール内のレ

ジスタの内容を読み書きすることも可能であり、その場 合には、「REG-READ」コマンド及び「REG-WRITE」コマンドを使用する。

【0235】例えば、ノード100a~100cのメイ ンプロセッサ202にて、通常の業務である並列処理を 実行中に障害が発生した場合は、ノード100a~10 0 c内の各ハードウェアリソースが採取する障害ログを レジスタに退避しておき、前記の「REG-READ」 コマンドにより管理端末装置104から前記障害ログを 読み出すことにより、管理端末装置104からの障害要 10-因の特定が可能となる。

【0236】また、本実施形態の並列計算機システムの 管理装置では、「STATUS-READ」コマンドに より、ノード100a~100cのステータスコードを 読み出し、システムダウンを起こしているノードがあれ ば、「PROC-RESET」コマンドを送信すること で、前記のシステムダウンを起こしているノードのメイ ンプロセッサ202をリセットし、再起動させるオペレ ーションも可能となる。

【0237】以下に、本実施形態の並列計算機システム 20 の管理装置におけるノード100 a~100 cのメイン プロセッサ202のシステム立ち上げ処理について説明 する。

【0238】図13は、本実施形態の並列計算機システ ムの管理装置におけるノード100a~100cのメイ ンプロセッサ202のシステム立ち上げ処理手順を示す フローチャートである。

【0239】図14は、本実施形態の並列計算機システ ムの管理装置におけるノード100a~100cのSR AM214のメモリマップを示す図である。図14にお 30 いて、1400はプライマリブートストラップパス情 。....、親、、1401はオルタネートプートストラップパス情報。。.... である。

【0240】図14に示す様に、本実施形態の並列計算 機システムの管理装置におけるノード100a~100 cのSRAM214のメモリマップは、オペレーティン グシステム等のソフトウェア203を格納している第1 のブートストラップデバイスを示すプライマリブートス トラップパス情報1400と、第1のブートストラップ デバイスが使用できない場合に使用するブートストラッ 40 プデバイスを示すオルタネートプートストラップパス情 報1401とを備えている。

【0241】図13に示す様に、本実施形態の並列計算 機システムの管理装置におけるノード100a~100 cのメインプロセッサ202のシステム立ち上げ処理手 順では、管理端末装置104からの電源投入指示により 主電源200が投入されると、メインプロセッサ202 によりブートストラップROM210に格納されている ブートストラッププログラムが実行され、ステップ13

管理領域のステータスコードを「1000」とし、ステ ップ1301の処理にて、ノード100a~100c内 の各ハードウェアモジュールの初期診断及び初期化を行

【0242】ステップ1302の処理では、ステップ1 301の処理のハードウェアの初期診断及び初期化が正 常終了したかどうかをチェックし、ステップ1301の 処理でハードウェアの初期診断及び初期化が正常終了し ている場合には、ステップ1303の処理に進む。

【0243】ステップ1301の処理でハードウェアの 初期診断及び初期化が異常終了している場合には、ステ ップ1313の処理にて、当該ノードに備えられたパネ ルにステータスコード「1 FFF」を表示し、当該ノー ドのメインプロセッサ202のシステム立ち上げ処理は 異常終了となる。

【0244】ステップ1303の処理では、ステータス コードを「2000」とし、ステップ1304の処理に て、SRAM214に格納されているハードウェア依存 情報のうち、図14に示すブートストラップパス情報を 参照し、プライマリブートストラップパス情報1400 にて指定されるブートストラップデバイス(例えば、シ ステムディスク207等) から、 オペレーティングシス テム等のソフトウェア203をメインメモリ204にロ ・ードする。

【0245】SRAM214内のブートストラップパス 情報は、ブートストラップROM210に格納されてい るブートストラッププログラムの実行時にメインメモリ 204内の特定領域にコピーされ、システムが立ち上が るとソフトウェア203にて参照可能となる。

【0246】また、本実施形態の並列計算機システムの 管理装置では、ブートストラップデバイスには、自ノー ド内のローカルファイルの他にイーサネット経由(シス テム制御インタフェース) にてboot pプロトコル (Request For Connectプートのペ ースとなるプロトコル)を使用し、イーサネットに接続 される他のノードから取得可能となるブートストラップ ファイルも適用可能である。

【0247】ステップ1305の処理では、プライマリ プートストラップパス情報1400にて指定されるブー トストラップデバイスからオペレーティングシステム等 のソフトウェア203をメインメモリ204にロードす るロード処理が正常終了したかどうかをチェックしてお り、前記のロード処理に成功すると、ステップ1306 の処理に進み、失敗するとステップ1314の処理に進 む。

【0248】ステップ1306の処理にて、ステータス コードを「3000」とし、メインメモリ204にロー ドされたソフトウェア203が起動され、ステップ13 07の処理でステータスコードを「A000」とし、ス **00の処理にて、SRAM214内のパネルステータス 50 テップ1308の処理にて各種システムパラメータを設** 定し、ステップ1309の処理にて、ファイルシステム の初期化を行い、ステップ1310の処理にて、TCP **/IPなどのネットワークの初期化を行う。**

【0249】本実施形態の並列計算機システムの管理装 置では、ノード100a~100cのメインプロセッサ 202で動作するオペレーティングシステム及びネット ワークソフトウェア等のソフトウェア203の機能を使 用するシステム運用支援インタフェースは、この時点で 使用可能となる。

【0250】ステップ1311の処理にて、アプリケー 10 ションソフトウェアの起動を行い、ステップ1312の 処理にてステータスコードを「FOOO」とし、メイン プロセッサ202のシステム立ち上げ処理を終了する。

【0251】一方、ステップ1314の処理では、SR AM214内のオルタネートプートストラップパス情報 1401を参照し、オルタネートブートストラップパス 情報1401にて指定されるブートストラップデバイス

(本実施形態の並列計算機システムの管理装置では特に 開示していないが、DAT (Digital Audi o Tape) 等の入出力装置) からのオペレーティン 20 グシステム等のソフトウェア203をメインメモリ20 4にロードする。

【0252】ステップ1315の処理にて、オルタネー トブートストラップパス情報1401にて指定されるブ ートストラップデバイスからのロードに成功したかどう かをチェックし、成功するとステップ1306の処理に

【0253】ステップ1315の処理にて、オルタネー トプートストラップパス情報1401にて指定されるブ ートストラップデバイスからのロードが成功しない場 合、ステップ1316の処理にて、オペレータによるブ ートストラップデバイス指定によりロード処理を行う。 【0254】ステップ1317の処理にて、ステップ1 316の処理でのオペレータのプートストラップデバイ ス指定によるロード処理が正常終了したかどうかをチェ ックし、正常終了している場合にはステップ1306の 処理に進み、正常終了していない場合には、ステップ1 318の処理にて、ステータスコードを「2FFF」と し、メインプロセッサ202のシステム立ち上げ処理が 異常終了する。

【0255】前記の様にして行ったノード100a~1 00 cのメインプロセッサ202のシステム立ち上げ処 理が異常終了した場合には、さらに、以下の様に、ブー トストラップデバイスを変更したシステム立ち上げ処理 を行う。

【0256】管理端末装置104のソフトウェア301 は、「MS-READ」コマンドを使用して、システム 制御インタフェース経由にて、ノード100a~100 cのメインメモリ204のブートストラップパス情報が 格納されている前記特定領域を参照し、メインプロセッ 50 管理装置によれば、管理端末装置104からの指示によ

サ202のシステム立ち上げ処理に失敗したブートスト ラップデバイスを確認する。

【0257】次に、管理端末装置104のソフトウェア 301は、「MS-WRITE」コマンドを使用し、シ ステム制御インタフェース経由にて、ノード100a~ 100cのメインメモリ204のブートストラップパス 情報が格納されている前配特定領域に、メインプロセッ サ202のシステム立ち上げ処理に失敗したブートスト ラップデバイス以外のブートストラップデバイス名を書 き込む。

【0258】管理端末装置104のソフトウェア301 は、前記の様に、ノード100a~100cのメインメ モリ204の前配特定領域のブートストラップパス情報 を書き替えた後、「PROC-RESET」コマンドを 使用し、ノード100a~100cのメインプロセッサ 202をリセットしてメインプロセッサ202のシステ ム立ち上げ処理を再度行うことで、ブートストラップ先 を変更したシステム立ち上げ処理を行うことが出来る。

【0259】また、ブートストラップパス情報の書き換 えについては、ノード100a~100cのメインプロ セッサ202のシステム立ち上げ処理が正常終了してい る場合には、以下の方法でも可能である。

【0260】 すなわち、ノード100a~100cのS RAM214のブートストラップパス情報は、ノード1 00a~100cのソフトウェア203からも書き換え 可能であるので、管理端末装置104のソフトウェア3 01は、システム運用支援インタフェース経由にて、ノ ード100a~100cのソフトウェア203に対し、 ブートストラップパス情報の書き換えを指示し、指示さ れたソフトウェア203が当該ノードのブートストラッ プバス情報を書き替える。

【02.6-1】 メード1.00a~1:00cのソフトウェア 203は、更新されたブートストラップパス情報をシス テム制御インタフェース経由にて管理端末装置104の ソフトウェア301に通知し、管理端末装置104のソ フトウェア301が、システム制御インタフェース経由 にて、前記「PROC-RESET」コマンドを使用し てノード100a~100cのメインプロセッサ202 をリセットすれば、 直ちに更新されたブートストラップ 40 パスからのロード処理が行われる。

[0262] 以上説明した様に、本実施形態の並列計算 機システムの管理装置によれば、管理端末装置104か らの指示によりノード100a~100cのメインメモ リ204またはレジスタの内容を参照または更新するの で、並列計算機システムを構成する複数のノード100 a~100cの障害発生時のメインメモリ204の内容 を管理端末装置104で一括して管理することが可能で ある。

【0263】また、本実施形態の並列計算機システムの

りノード100a~100cのメインプロセッサ202 のリセットを行うので、並列計算機システムを構成する 複数のノード100a~100cのメインプロセッサ2 02のリセットを管理端末装置104から一括して行う ことが可能である。

【0264】また、本実施形態の並列計算機システムの 管理装置によれば、管理端末装置104は、ノード10 0 a~100 cとの間のインタフェースを使い分けるこ とが可能であり、管理端末装置104からの指示により ノード100a~100cのメインメモリ204のブー トストラップパス情報を変更し、メインプロセッサ20 2のリセットを行うので、並列計算機システムを構成す る複数のノード100a~100cの特定のブートスト ラップデバイスに障害が発生した場合に、管理端末装置 104からの指示により、ブートストラップデバイスを 変更してノード100a~100cのメインプロセッサ 202のシステム立ち上げ処理を行うことが可能であ

【0265】 (実施形態5)以下に、本発明の並列計算 機システムの管理装置において、複数の管理端末装置を 20 用いて信頼性を向上させた実施形態5の概略構成につい て説明する。

【0266】図15は、本発明の並列計算機システムの 管理装置において、管理端末装置を二重化した実施形態 5の概略構成を示す図である。図15において、105 eはシステム制御機構、106eは通信ケーブル、10 8 e は L A N 制御機構、 109 e は通信ケーブル、11 1は管理端末装置である。

【0267】図15に示す様に、本実施形態の並列計算 機システムの管理装置は、管理端末装置111と、通信 30 ケーブル106eと、通信ケーブル109eとを備え、 <u>管理端末装置111は、システム制御機構105eと、 ときに、直ちにサブ管理端末装置に切り替える運用方法、 。</u> LAN制御機構108eとを有しており、管理端末装置 111のシステム制御機構105eを通信ケーブル10 6 eを介してネットワーク集線装置107に接続し、管 理端末装置111のLAN制御機構108eを通信ケー ブル109eを介してネットワーク集線装置110に接 続している。

【0268】前記の様に、本実施形態の並列計算機シス テムの管理装置では、複数の管理端末装置104及び1 40 11を備えているので、1つの管理端末装置が故障して も、他の管理端末装置により、並列計算機システムの運 用管理を続行することが可能であるが、複数の管理端末 装置を同時に使用して並列計算機システムの運用管理を 行うと、複数の管理端末装置が送信するシステム制御コ マンドやアダプタ制御コマンドの内容が互いに競合する ことがあるので、複数の管理端末装置を用いているとき に管理端末装置の動作の競合を防止する処理が必要にな る。

【0269】以下に、本実施形態の並列計算機システム 50

の管理装置において複数の管理端末装置を用いていると きに管理端末装置の動作の競合を防止する処理手順につ いて説明する。

【0270】図16は、本実施形態の並列計算機システ ムの管理装置において複数の管理端末装置の動作の競合 を防止する処理手順を示すフローチャートである。

【0271】本実施形態の並列計算機システムの管理装 置において、管理端末装置を二重化している場合には、 管理端末装置の二重化情報を、例えば、管理端末装置1 04及び管理端末装置111の両方のソフトウェア30 1から参照可能な記憶領域に予め設定しておくことで、 二重化した管理端末装置の競合を防止することが可能と なる。

【0272】図16に示す様に、本実施形態の並列計算 機システムの管理装置において管理端末装置を二重化し ているときの処理手順では、ステップ1600の処理 で、管理端末装置104及び管理端末装置111の両方 のソフトウェア301は、管理端末装置が二重化されて いることを示す二重化ビットを参照し、ビットが立って いる場合には、管理端末装置が二重化されていることを 認識する。

【0273】ステップ1601の処理では、ネットワー ク(例えば、システム運用支援インタフェース)経由に て、相手の管理端末装置のIPアドレスを取得する。

【0274】ステップ1602の処理では、メイン管理 端末装置と、前記メイン管理端末装置をバックアップす るサブ管理端末装置とを決定するため、例えば、IPア ドレスの若い方をメイン管理端末装置、そうでない方を サブ管理端末装置とする。

【0275】このとき、メイン管理端末装置のみを動作 させておき、前記メイン管理端末装置に障害が発生した と、メイン管理端末装置とサブ管理端末装置とを同時に 動作させる運用方法とを行うことが可能であるが、後者 の場合は、双方からのノード100a~100cを制御 するシステム制御コマンドや、アダプタ制御コマンドの 内容が競合することがあるため、サブ管理端末装置から 送信可能なシステム制御コマンド及びアダプタ制御コマ ンドを一部制限する。

【0276】例えば、ステップ1603の処理にて、自 管理端末装置がメイン管理端末装置であるかどうかを判 定し、メイン管理端末装置でなかった場合には、ステッ プ1604の処理にて、システム制御コマンド(「Pー ON」「P-OFF」等)や、また、アダプタ制御コマ ンド(「SET-CONNECT」等)を発行禁止にす ることで、ノード100a~100cを制御するシステ ム制御コマンドや、アダプタ制御コマンドの内容が競合 しても、並列計算機システムとしての整合性を保つこと が可能である。

【0277】以上説明した様に、本実施形態の並列計算

機システムの管理装置によれば、複数の管理端末装置を 備えているので、1つの管理端末装置に障害が発生した 場合でも並列計算機システムの運用管理を続行し、並列 計算機システムの信頼性を向上させることが可能であ る。

【0278】また、本実施形態の並列計算機システムの 管理装置によれば、複数の管理端末装置にメイン管理端 末装置とサブ管理端末装置とを設定するので、並列計算 機システムを複数の管理端末装置で管理した場合に、前 記複数の管理端末装置の動作の競合を防止することが可 10 能である。

【0279】 (実施形態6)以下に、本発明の並列計算 機システムの管理装置において、管理端末装置104に 補助電源で動作する電源投入論理を付加し、管理端末装 置104の主電源を遠隔地から投入することにより並列 計算機システムの主電源の投入を行う実施形態6につい て説明する。

【0280】図17は、本実施形態の並列計算機システ ムの管理装置における管理端末装置104に補助電源で 動作する電源投入論理を付加した場合の管理端末装置内 20 のハードウェアの概略構成を示す図である。図17にお いて、1700は補助電源、1701は電源投入論理、 1702は電源制御信号、1703は主電源、1704 は端末装置、1705はネットワークである。

【0281】図17に示す様に、本実施形態の並列計算 機システムの管理装置における管理端末装置104は、 補助電源1700と、電源投入論理1701と、主電源 1703とを備え、補助電源1700から電力の供給を 受けている電源投入論理1701を電源制御信号170 2を介して主電源1703に接続すると共にネットワー ク1705を介して別の端末装置1704に接続してい

Sec. 4.

gradia (1978 👼 1979) in the second

【0282】図17に示す様に、本実施形態の並列計算 機システムの管理装置における管理端末装置104は、 補助電源1700で動作する電源投入論理1701を設 けており、電源投入論理1701は、ここでは特に図示 していないが、ネットワーク制御部、電源制御部及びマ イクロプロセッサ等から構成されており、ネットワーク 1705経由で電源制御指示を受け取ると、主電源17 03を制御する論理回路を備えている。

【0283】この電源投入論理1701により、例えば 下記のような管理端末装置104の遠隔オペレーション が可能となる。

【0284】本実施形態の並列計算機システムの管理装 置において、ネットワーク1705で接続された別の端 末装置1704は、例えばtelnetプロトコルを使 用して、電源投入論理1701にログインする。 (この 時、管理端末装置104には補助電源1700が投入さ れている状態である。)

ワーオンコマンドを発行する。電源投入論理1701 は、パワーオンコマンドを受け取ると、外部から電源投 入指示があったことを認識し、電源制御信号1702を 出力し、管理端末装置104の主電源1703を投入す **る**。

【0285】管理端末装置104の主電源1703が投 入されると、ブートストラップROM303に格納され ているブートストラッププログラムが管理端末装置10 4のシステム立ち上げ処理を行い、ソフトウェア301 を起動する。

【0286】図18は、本実施形態の並列計算機システ ムの管理装置における管理端末装置104のシェルプロ グラムの一例を示す図である。ここで、シェルプログラ ムとは、汎用のオペレーティングシステムであるUNI Xで実行される複数のコマンド名またはプログラム名を 記載した、一連の手続きを行うプログラムを指すが、図 18においては、UNIXのコマンド名またはプログラ ム名の代わりに、そのコマンドの機能を簡単に記載して

【0287】図18に示す様に、本実施形態の並列計算 機システムの管理装置の管理端末装置104のシステム 立ち上げ処理の際に実行されるシェルプログラムに、予 め、ノード100a~100cの主電源200を投入指 示するシステム制御コマンドを記載しておき、管理端末 装置104の主電源1703が投入されたときに、この シェルプログラムが実行されるようにしておく。

【0288】このようにすることで管理端末装置104 の起動を契機として、ノード100a~100cの主電 源200を投入し、ノード100a~100cのメイン プロセッサ202のシステム立ち上げ処理を自動的に行 うことが可能である。

---【0289】以上説明した様に、本実施形態の並列計算 機システムの管理装置によれば、遠隔地からのアクセス により管理端末装置104の主電源1703を投入し、 さらにノード100a~100cの起動(主電源200 の投入)が可能となり、並列計算機システムの運用管理 を遠隔地から行うことができる。

【0290】以上、説明してきた本実施形態の並列計算 機システムの管理装置では、特に図示していないが、下 40 配のようなシステムにも適用可能である。

【0291】(1)各ノードに汎用のオペレーティング システムを搭載していない、特定の機能を実行する専用 の並列計算機システムにおいては、汎用のオペレーティ ングシステムのネットワーク機能を使用しない前記シス テム制御インタフェースのみを用いて運用管理を行う。 【0292】本発明の並列計算機システムの管理装置に よれば、前記システム制御インタフェースは、運用管理 の対象となるプロセッサとは独立した補助電源とネット

ワーク機能を備えており、汎用のオペレーティングシス 次に、端末装置1704は、電源投入論理1701にパ 50 テムのTCP/IP等のネットワーク機能を使用しない ので、前配汎用のオペレーティングシステムを搭載して いない専用の並列計算機システムにおいても適用するこ とが可能である。

【0293】(2)各ノードに補助電源で動作する機能を持たない、或いは補助電源で動作する機能が限定されている様な並列計算機システムにおいては、補助電源を使用しない前配システム運用支援インタフェースのみを用いて管理を行う。

【0294】この場合には、主電源の投入等、補助電源を必須とする機能を除き、システム制御インタフェース 10の機能をシステム運用支援インタフェースによって代行することにより、本発明の並列計算機システムの管理装置を適用することが可能である。

【0295】以上、本発明を、前記実施形態に基づき具体的に説明したが、本発明は、前記実施形態に限定されるものではなく、その要旨を逸脱しない範囲において種々変更可能であることは勿論である。

[0296]

【発明の効果】本願において開示される発明のうち代表的なものによって得られる効果を簡単に説明すれば、下 20 配のとおりである。

【0297】(1)複数のノードの補助電源で動作し、メインプロセッサが使用するネットワークソフトウェア及び通信ケーブルとは別のネットワークソフトウェア及び通信ケーブルを使用して管理端末装置と通信を行うシステム制御機構に対し、前記管理端末装置からシステム制御コマンドを送信し、前記システム制御コマンドを前記補助電源で動作するサブプロセッサで実行することより複数のノードのメインプロセッサの制御を行うので、並列処理を実行するメインプロセッサの動作並びに前記 30メインプロセッサのオペレーティングシステム及びネットワークソフトウェアの動作とは無関係に、並列計算機・システムを構成する複数のノードの運用管理を管理端末装置で一括して行うことが可能である。

【0298】(2)管理端末装置からの指示により複数のノードの主電源の投入または切断を行うので、並列計算機システムを構成する複数のノードの電源の投入または切断を管理端末装置で一括または個別に行うことが可能である。

【0299】(3)複数のノードへの主電源の投入指示 40 を、予め設定された特定の時間間隔で行うので、並列計算機システムに電力を供給する電源設備の突入電流を低く抑えることが可能である。

【0300】(4)管理端末装置からの特定のシステム制御コマンドに対する正常なレスポンスが一定時間中に受信されるかどうかを調べるので、並列計算機システムを構成する複数のノードが正常に動作中であるかを管理端末装置で監視することが可能である。

【0301】(5)特定のノードのメインプロセッサま おけるアダプタ制御コマンド及びでたはサブプロセッサが動作時に出力するノードメッセー 50 ットフォーマットを示す図である。

46

ジを蓄積し、管理端末装置が前記の蓄積されたノードメッセージを読み取るので、並列計算機システムを構成する複数のノードのメインプロセッサがノードメッセージを出力した後にその動作を停止した場合であっても、前記ノードメッセージを管理端末装置で一括して管理することが可能である。

【0302】(6)管理端末装置からの指示によりノードのメインメモリまたはレジスタの内容を参照または更新するので、並列計算機システムを構成する複数のノードの障害発生時のメインメモリ及びレジスタの内容を管理端末装置で一括して管理することが可能である。

【0303】(7)管理端末装置からの指示により複数のノードのメインプロセッサのリセットを行うので、並列計算機システムを構成する複数のノードのメインプロセッサのリセットを管理端末装置から一括して行うことが可能である。

【0304】(8)管理端末装置からの指示により複数のノードのメインメモリ中のブートストラップパス情報を変更し、メインプロセッサのリセットを行うので、並列計算機システムを構成する複数のノードの特定のブートストラップデバイスに障害が発生した場合に、管理端末装置からの指示により、ブートストラップデバイスを変更して前記複数のノードのメインプロセッサのシステム立ち上げ処理を行うことが可能である。

【0305】(9)複数の管理端末装置を備えることも可能であるので、1つの管理端末装置に障害が発生した場合でも並列計算機システムの運用管理を続行することが可能であり、複数の管理端末装置をメイン管理端末装置とい設定するので、並列計算機システムを複数の管理端末装置で管理した場合に、前記複数の管理端末装置の動作の競合を防止することが可能である。

【0306】(10) 遠隔地からのアクセスにより管理 端末装置の主電源を投入し、さらに複数のノードの主電源を投入するので、並列計算機システムの運用管理を遠隔地から行うことが可能である。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の並列計算機システムの管理装置を実施する実施形態1の概略構成を示す図である。

【図2】実施形態1の並列計算機システムの管理装置に おいて並列計算機システムを構成するノードの概略構成 を示す図である。

【図3】実施形態1の並列計算機システムの管理装置に おける管理端末装置の概略構成を示す図である。

【図4】実施形態1の並列計算機システムの管理装置に おける管理端末装置と各ノードとの通信シーケンスの一 例を示す図である。

【図5】実施形態1の並列計算機システムの管理装置に おけるアダプタ制御コマンド及びそのレスポンスのパケットフォーマットを示す図である 【図6】実施形態1の並列計算機システムの管理装置におけるシステム制御コマンド及びそのレスポンスのパケットフォーマットを示す図である。

【図7】実施形態1の並列計算機システムの管理装置におけるシステム制御機構のモード遷移を示す図である。

【図8】実施形態1の並列計算機システムの管理装置に おけるシステム制御機構の非パケットモードでのコネク ション状態の遷移を示す図である。

【図9】実施形態1の並列計算機システムの管理装置に おけるシステム制御機構のプロセッサの処理手順の一部 10 を示すフローチャートである。

【図10】実施形態1の並列計算機システムの管理装置 におけるシステムサポート機構のサブプロセッサの処理 手順の一部を示すフローチャートである。

【図11】実施形態2の並列計算機システムの管理装置 における管理端末装置から各ノードへ主電源の投入を指 示する電源投入シーケンスの一例を示す図である。

【図12】実施形態3の並列計算機システムの管理装置 における管理端末装置に各ノードのノードメッセージを 表示するシーケンスの一例を示す図である。

【図13】実施形態4の並列計算機システムの管理装置 におけるノードのメインプロセッサのシステム立ち上げ 処理手順を示すフローチャートである。

【図14】実施形態4の並列計算機システムの管理装置におけるノード内のSRAM内のメモリマップを示す図である。

【図15】本発明の並列計算機システムの管理装置において管理端末装置を二重化した実施形態5の概略構成を示す図である。

【図16】実施形態5の並列計算機システムの管理装置 30 において複数の管理端末装置の動作の競合を防止する処 理手順を示すフローチャートである。

> 【図17】実施形態6の並列計算機システムの管理装置 における管理端末装置に補助電源で動作する電源投入論 理を付加した場合の管理端末装置内のハードウェアの概 略構成を示す図である。

> 【図18】実施形態6の並列計算機システムの管理装置 における管理端末装置のシェルプログラムを示す。

【符号の説明】

100a~100c…ノード、101…通信処理装置、 102a~102c…通信インタフェース機構、103 a~103c…通信ケーブル、104…管理端末装置、 105a~105d…システム制御機構、106a~1 06d…通信ケーブル、107…ネットワーク集線装 世、108a~108d…LAN制御機構、109a~ 109d…通信ケーブル、110…ネットワーク集線装置、200…主電源、201…補助電源、202…メインプロセッサ、203…ソフトウェア、204…メインメモリ、205…プロセッサメモリ制御機構、206…システムバス、207…システムディスク、208…I/O制御機構、209…RS-232C制御機構、210…ブートストラップROM、211…システムサポート機構、212…サブプロセッサ、213…ROM、214…SRAM、215…ローカルバス、216…電源投入/切断信号、217…プロセッサリセット信号、218…LAN制御部、219…RS-232C制御部、220…プロセッサ、221…ROM、222…RAM、223…データインタフェース、224…制御イン

ア、302…メインメモリ、303…プートストラップ ROM、304…プロセッサメモリ制御機構、305… システムバス、306…I/O制御機構、307…シス テムディスク、308及び309…RS-232C制御 20 機構、310…グラフィックス制御機構、311…LA N制御部、312…RS-232C制御部、313…プロセッサ、314…ROM、315…RAM、316…

タフェース、300…プロセッサ、301…ソフトウェ

401…アダプタ制御コマンド及びそのレスポンス、402…システム制御コマンド及びそのレスポンス、403…ノードメッセージ、501…種別フィールド、502…送信元アドレスフィールド、503…受信先アドレスフィールド、504…情報部フィールド、505…識別子、601…種別フィールド、602…送信元アドレ

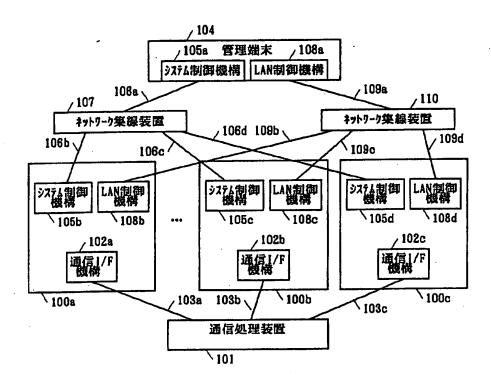
制御インタフェース、317…データインタフェース、

スフィールド、603…受信先アドレスフィールド、6 04…情報部フィールド、605…識別子、701…パ ケットモード、702…非パケットモード、703… 「SET-MODE」コマンド、800…ディスコネク

ト状態、801…ウェイトコネクト状態、802…コネクト状態、803…「SET-CONNECT」コマンド、804…システム制御機構間の呼制御、1400…プライマリブートストラップパス情報、1401…オルタネートブートストラップパス情報、105e…システム制御機構、106e…通信ケーブル、108e…LA N制御機構、109e…通信ケーブル、111…管理端末装置、1700…補助電源、1701…電源投入論

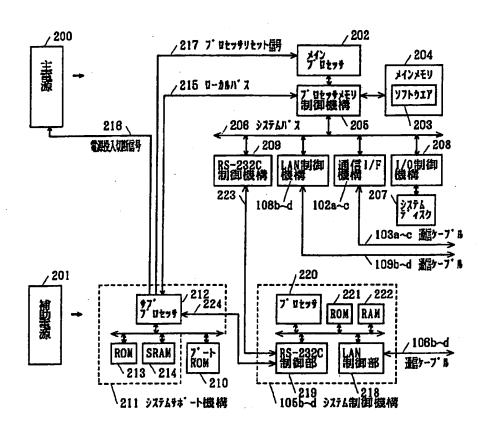
来装置、1700…補助電源、1701…電源投入調理、1702…電源制御信号、1703…主電源、1704…端末装置、1705…ネットワーク。

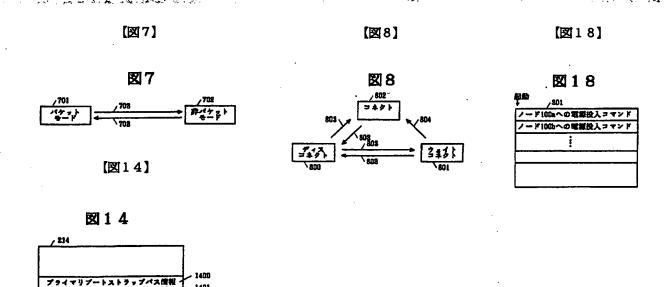
【図1】



[図2]

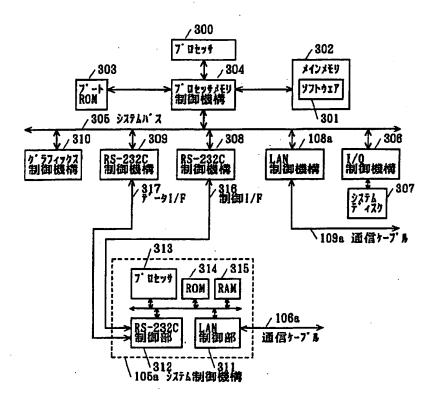
図2



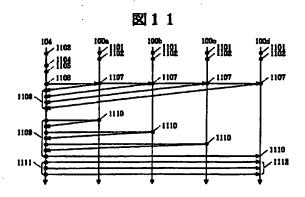


[図3]

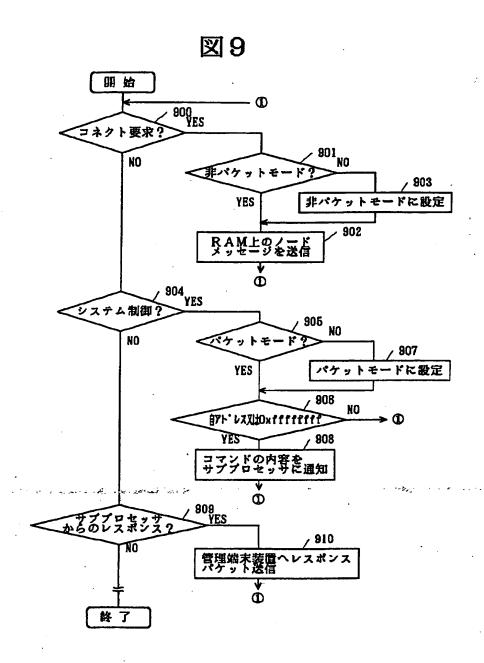
図3



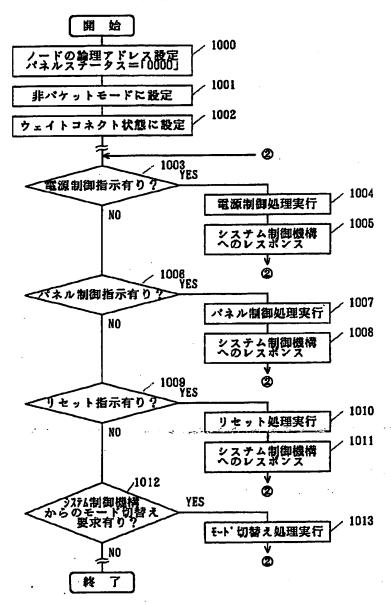
【図11】



【図9】



【図10】



[図12]

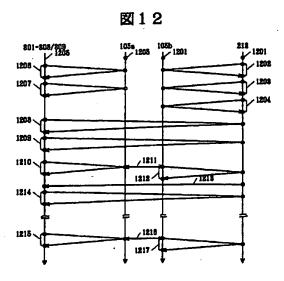
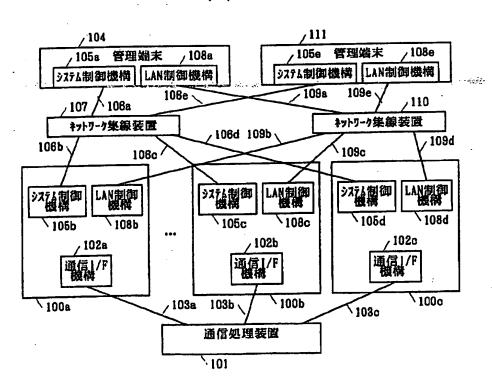
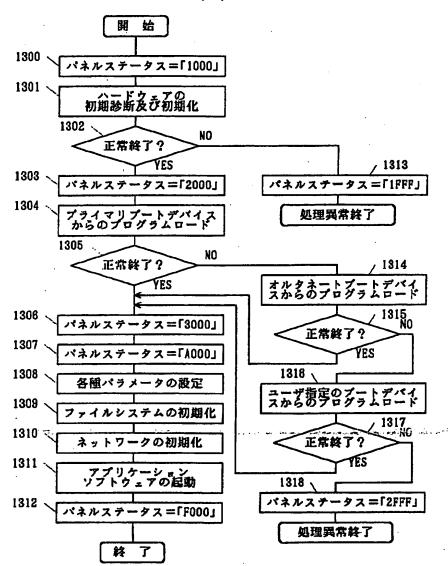


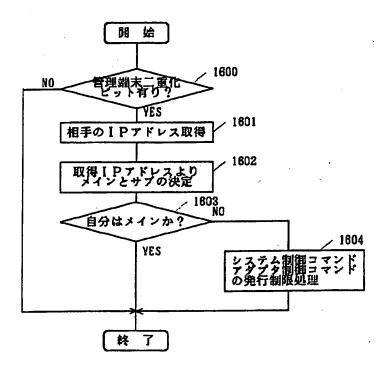
图15]



【図13】



【図16】



【図17】

